

(19) 日本国特許庁 (J P)

(12) 公開特許公報 (A)

(11) 特許出願公開番号

特開平10-285240

(43) 公開日 平成10年(1998)10月23日

(51) Int.Cl.<sup>6</sup>

識別記号

F I

H 0 4 L 29/06

H 0 4 L 13/00

3 0 5 C

G 0 6 F 13/00

3 5 3

G 0 6 F 13/00

3 5 3 C

審査請求 未請求 請求項の数27 F D (全 32 頁)

(21) 出願番号 特願平9-102582

(22) 出願日 平成9年(1997)4月4日

(71) 出願人 000001007

キヤノン株式会社

東京都大田区下丸子3丁目30番2号

(72) 発明者 伊藤 賢道

東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キヤ  
ノン株式会社内

(72) 発明者 上月 進

東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キヤ  
ノン株式会社内

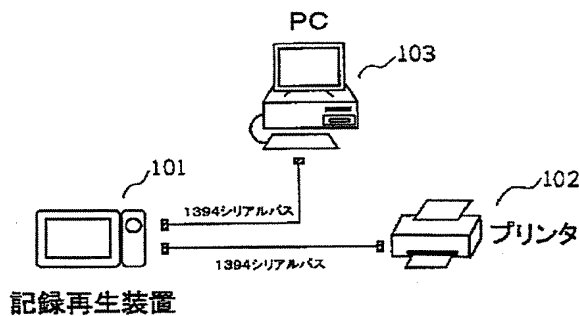
(74) 代理人 弁理士 大塚 康徳 (外1名)

(54) 【発明の名称】 データ通信装置及び方法、データ通信システム及び記憶媒体

(57) 【要約】

【課題】データの送受信をできるだけ圧縮でデータで行なう。

【解決手段】送信元101では、送信先102の符号化方式が、送信元の符号化方式と一致しているかデータの送信前に調べ、一致していれば圧縮データを送り、一致していなければ復号してからデータを送信する。あるいは、送信先102がプログラムに応じて復号方式が変えられるものであれば、送信元101では、データ送信に先立って復号プログラムを送信先102におくり、その後圧縮データを送信する。



## 【特許請求の範囲】

【請求項1】 所定の方式でデータを符号化する符号化手段と、

符号化されたままの状態データを送信する第1のモードと、符号化前のデータ又は符号化後のデータを混在した通信形態で送信する第2のモードとのいずれかによりデータを通信先のノードに送信する、アイソクロナス転送及びアシンクロナス転送とが可能な送信手段と、

前記符号化手段による符号化方式が通信先のノードが備える復号手段に対応する符号化方式である場合には第1のモードで、対応しない場合には第2のモードでデータを送信するように前記送信手段を制御する制御手段とを備えることを特徴とするデータ通信装置。

【請求項2】 前記送信手段は、アイソクロナス転送により前記データを送信する手段であることを特徴とする請求項1に記載のデータ通信装置。

【請求項3】 前記データは画像データであることを特徴とする請求項1に記載のデータ通信装置。

【請求項4】 前記制御手段は、アイソクロナス転送による通信によって前記通信先のノードが前記符号化手段による符号化方式に対応しているかを判定することを特徴とする請求項1に記載のデータ通信装置。

【請求項5】 前記送信手段は、IEEE1394規格に適合した送信を行なう手段であることを特徴とする請求項1に記載のデータ通信装置。

【請求項6】 前記制御手段は、シンクロナス転送による通信による適正な応答がない場合には、前記通信先のノードが前記符号化手段による符号化方式に対応していると判定することを特徴とする請求項4に記載のデータ通信装置。

【請求項7】 前記適正な返答は、所定期間内の返答であることを特徴とする請求項6に記載のデータ通信装置。

【請求項8】 前記送信手段は、通信先のノードが復号手段を備えていない場合には、第2のモードでデータを送信することを特徴とする請求項1に記載のデータ通信装置。

【請求項9】 通信先のノードから、該ノードが備える復号手段の有無と、復号手段がある場合には、その構成や圧縮方式などの情報を受信する受信手段を更に備え、前記第1のモードと第2のモードといずれで送信するかは、前記受信手段により受信した情報に基づきことを特徴とする請求項1または2に記載のデータ通信装置。

【請求項10】 所定の方式でデータを符号化する符号化手段と、該符号化手段により符号化されたデータを復号する復号手順を含むプログラム情報を送信する第1送信手段と、前記符号化手段により符号化されたデータを送信する、アイソクロナス転送とアシンクロナス転送とが可能な第2の送信手段とを備えることを特徴とするデータ通信装置。

【請求項11】 通信先のノードから、該ノードが備える復号手段についての、構成や圧縮方式などを示す情報を受信する受信手段を更に備え、前記第1の送信手段は、前記受信手段により受信した情報に基づいてプログラム情報を送信することを特徴とする請求項10に記載のデータ通信装置。

【請求項12】 符号化された映像データを復号してから送信する第3の送信手段を更に備え、通信先のノードが、前記符号化手段により符号化されたデータを復号する復号手段を備えている場合には前記第2の送信手段により符号化データを送信し、通信先のノードが、プログラム情報を受信すれば前記符号化手段により符号化されたデータを復号できる場合には、前記送信手段によりプログラム情報を送信するとともに前記第2の送信手段により符号化データを送信し、通信先のノードが、前記符号化手段により符号化されたデータを復号できない場合には、前記第3の送信手段によりデータを送信することを特徴とする請求項10に記載のデータ通信装置。

【請求項13】 映像データを撮影する撮像手段を更に備えることを特徴とする請求項1乃至12のいずれかに記載のデータ通信装置。

【請求項14】 符号化手段を備えた第1のノードと、第2のノードを接続してなるデータ通信システムであって、

前記第1のノードは、所定の方式でデータを符号化する符号化手段と、符号化されたままの状態データを送信する第1のモードと、符号化前のデータ又は符号化後のデータを混在した通信形態で送信する第2のモードとのいずれかによりデータを第2のノードに送信する、アイソクロナス転送及びアシンクロナス転送とが可能な送信手段と、前記符号化手段による符号化方式が第2のノードが備える復号手段に対応する符号化方式である場合には第1のモードで、対応しない場合には第2のモードでデータを第2のノードに送信するように前記送信手段を制御する制御手段とを備えることを特徴とするデータ通信システム。

【請求項15】 前記送信手段は、アイソクロナス転送により前記データを送信する手段であることを特徴とする請求項14に記載のデータ通信システム。

【請求項16】 前記データは画像データであることを特徴とする請求項14に記載のデータ通信システム。

【請求項17】 前記制御手段は、アイソクロナス転送による通信によって前記通信先のノードが前記符号化手段による符号化方式に対応しているかを判定することを特徴とする請求項14に記載のデータ通信システム。

【請求項18】 前記送信手段は、IEEE1394規格に適合した送信を行なう手段であることを特徴とする請求項14に記載のデータ通信システム。

【請求項19】 前記制御手段は、シンクロナス転送による通信による適正な応答がない場合には、前記通信先

のノードが前記符号化手段による符号化方式に対応していると判定することを特徴とする請求項17に記載のデータ通信システム。

【請求項20】 前記適正な返答は、所定期間内の返答であることを特徴とする請求項19に記載のデータ通信システム。

【請求項21】 前記第1のノードは、第2のノードにデータを送信する前に、第2のノードに対して、前記符号化手段により符号化されたデータを復号する手段を備えているか問い合わせ、前記第2のノードからの応答に基づいて、データを符号化したまま送信するか、復号して送信するかを決定することを特徴とする請求項14に記載のデータ通信システム。

【請求項22】 符号化手段と該符号化手段で符号化されたデータを復号するためのプログラム情報を記憶する記憶手段とを備えた第1のノードと、プログラム情報に基づいて符号化データを復号する第2のノードとを接続してなるデータ通信システムであって、前記第1のノードは、所定の方式でデータを符号化する符号化手段と、符号化されたままの状態データを通信する第1のモードと、符号化前のデータ又は符号化後のデータを混在した通信形態で送信する第2のモードとのいずれかによりデータを第2のノードに送信する、アイソクロナス転送及びアシンクロナス転送とが可能な送信手段と、前記符号化手段による符号化方式が第2のノードが備える復号手段に対応する符号化方式である場合には第1のモードで、対応しない場合には第2のモードでデータを第2のモードに送信するように前記送信手段を制御する制御手段とを備えることを特徴とするデータ通信システム。

【請求項23】 前記第1のノードは、第2のノードにデータを送信する前に、第2のノードに対して、前記符号化手段により符号化されたデータを復号するための往路プログラム情報を有しているか問い合わせ、前記第2のノードからの応答に基づいて、前記プログラム情報をデータとともに送信するか否かを決定することを特徴とする請求項22に記載のデータ通信システム。

【請求項24】 前記第1のノードは画像を撮影する撮像手段を更に備え、前記第2のノードは受信したデータを印刷出力する出力手段を更に備えることを特徴とする請求項2乃至23のいずれかに記載のデータ通信システム。

【請求項25】 所定の方式で符号化されたデータを送信するデータ通信方法であって、符号化されたデータを復号する復号手順を含むプログラム情報を送信する第1の送信工程と、符号化されたデータを送信する、アイソクロナス転送とアシンクロナス転送とが可能な第2の送信工程とを備えることを特徴とするデータ通信方法。

【請求項26】 所定の方式で符号化されたデータを送

信するデータ通信プログラムを記憶する記憶媒体であって、前記プログラムは、

符号化されたデータを復号する復号手順を含むプログラム情報を送信する第1の送信工程のコードと、符号化されたデータを送信する、アイソクロナス転送とアシンクロナス転送とが可能な第2の送信工程のコードとを備えることを特徴とする記憶媒体。

【請求項27】 所定の方式で符号化されたデータを送信するデータ通信プログラムを記憶する記憶媒体であって、前記プログラムは、通信先ノードから、該ノードが、前記所定方式で符号化されたデータを復号するためのプログラム情報を有しているか否かを示す情報を獲得し、有している場合には、符号化されたデータをそのまま送信し、有していない場合には、符号化されたデータと、符号化されたデータを復号するためのプログラム情報とを送信するコードを含むことを特徴とする記憶媒体。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】本発明は、例えば制御信号とデータとを混在させて通信することが可能なデータ通信バス等を用いて他の電子機器（以下、機器）間と接続され、機器間でデータ通信を行うデータ通信装置及び方法、データ通信システム及び記憶媒体に関する。

【0002】

【従来の技術】パーソナルコンピュータ周辺機器の中で、最も利用頻度が高いのはハードディスクやプリンタであり、これらの周辺装置は小型コンピュータ用汎用型インターフェイスで代表的なデジタルインターフェイス（以下、デジタルI/F）であるSCSI等をもってパーソナルコンピュータ間との接続がなされ、データ通信が行われている。

【0003】また、デジタルカメラやデジタルビデオカメラといった記録再生装置も、パーソナルコンピュータ（以下、PC）への画像入力に用いられる周辺装置の1つである。近年、デジタルカメラやビデオカメラで撮影した静止画や動画といった映像をPCへ取り込み、ハードディスクに記憶したり、またはPCで編集した後、プリンタでカラープリントするといった分野の技術が進んでおり、ユーザーも増えている。

【0004】取り込んだ画像データをPCからプリンタやハードディスクへ出力する際などに、上記のSCSI等を経由してデータ通信がされる。そのようなとき画像データのようにデータ量の多い情報を送るためにも、こういったデジタルI/Fには転送データレートの高い、かつ汎用性のあるものが必要とされる。

【0005】図3に、従来の例としてデジタルカメラ、PC及びプリンタを接続したときのブロック図を示す。

【0006】図3において、31はデジタルカメラ、32はパーソナルコンピュータ（PC）、33はプリンタであ

る。さらに、34はデジタルカメラの記録部であるメモリ、35は画像データの復号化回路、36は画像処理部、37はD/Aコンバータ、38は表示部であるビューファインダ(EVF)、39はデジタルカメラのデジタルI/O部、40はPCのデジタルカメラとのデジタルI/O部、41はキーボードやマウスなどの操作部、42は画像データの復号化回路、43はディスプレイ、44はハードディスク装置、45はRAM等のメモリ、46は演算処理部のMPU、47はPCIバス、48はデジタルI/FのSCSIインタフェース(ボード)、49はPC32とSCSIケーブルで繋がったプリンタ33のSCSIインタフェース、50はメモリ、51はプリンタヘッド、52はプリンタ制御部のプリンタコントローラ、53はドライバである。

【0007】デジタルカメラ31で撮像した画像をPC32に取り込み、またPC32からプリンタ33へ出力するときの手順の説明を行う。デジタルカメラ31のメモリ34に記憶されている画像データが読みだされると、読み出された画像データのうち一方は復号化回路35で復号化され、画像処理回路36で表示するための画像処理がなされ、D/Aコンバータ37を経て、EVF38で表示される。また一方では、外部出力するためにデジタルI/O部39から、ケーブルを伝わってPC32のデジタルI/O部40へ至る。

【0008】PC32内では、PCIバス47を相互伝送のバスとして、デジタルI/O部40から入力した画像データは、記憶する場合はハードディスク44で記憶され、表示する場合は復号化回路42で復号化された後、メモリ45で表示画像としてメモリされて、ディスプレイ43でアナログ信号に変換されてから表示される。PC32での編集時等の操作入力は操作部41から行い、PC32全体の処理はMPU46で行う。

【0009】また、画像をプリント出力する際は、PC32内のSCSIインタフェースボード48から画像データをSCSIケーブルにのせて伝送し、プリンタ33側のSCSIインタフェース49で受信し、メモリ50でプリント画像として形成され、プリンタコントローラ52の制御でプリンタヘッド51とドライバ53が動作して、メモリ50から読み出したプリント画像データをプリントする。

【0010】以上が、従来の画像データをPC取り込み、またはプリントするまでの手順である。

【0011】このように、従来はホストであるPCにそれぞれの機器が接続され、PCを介してから、記録再生装置で撮像した画像データをプリントしている。

【0012】また、映像データを圧縮する方式も多様化している。静止画を圧縮する方式としてJPEG、動画を圧縮する方式としてMPEGなどが知られており、その他には家庭用デジタルVTR(DVC)ではVLCとDCTを組み合わせた独自の圧縮方式を用いている。このように、機器毎またはデータの種類毎などに分類してさまざまな圧縮方式が考えられている。

【0013】

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記従来例で挙げたデジタルインターフェイスの問題点として、SCSIには転送データレートの低いものや、パレル通信のためケーブルが太いもの、接続される周辺機器の種類や数、接続方式などにも制限があり、多くの面での不利性も指摘されている。

【0014】また、一般的な家庭用PCの多くは、PCの背面にSCSIやその他のケーブルを接続するためのコネクタを設けているものが多く、またコネクタの形状も大きく、抜き差しに煩わしさがある。デジタルカメラやビデオカメラ等の移動式や携帯式で、通常は据え置きしない装置を接続するときにも、PCの背面コネクタに接続しなければならず、非常に煩わしい。

【0015】また、通常パーソナルコンピュータには多くの周辺機器が接続されており、今後は更に周辺装置の種類も増え、さらにはI/Fの改良などによって、PC周辺装置に限らず多くのデジタル機器間をネットワーク接続した通信が可能になると予想される。こうなると非常に便利になる反面、機器間によってはデータ量の非常に多い通信も頻繁に行われるようになるので、ネットワークを混雑させてしまい、ネットワーク内での他の機器間における通信に影響をもたらしことも考えられる。例えばユーザーが、画像のプリントを続けてまたは迅速に行いたいときなど、PC-プリンタ間のデータ通信が、ユーザーの意識していない機器間同士の通信がネットワーク全体、またはホスト役のPC等に影響を及ぼすことでうまくいかず、画像のプリントが正常に実行されなかったり、遅れたりすることも考えられる。このように、ネットワークの混雑によるPCに対しての負荷や、PCの動作状況によってのデータ通信等の不具合も存在する。

【0016】また、複数機器間をネットワーク接続すると、ある機器間のデータ転送においてそれぞれが用いているデータ圧縮方式の違いから、伸張できない圧縮データを誤って転送してしまったり、または転送先で伸張できるのに非圧縮データで転送してしまったりと、転送動作、効率における不具合も存在する。

【0017】本発明は上述した従来抱えている問題を解決するためになされたもので、従来からあるデジタルI/Fの問題点を極力解消した、各デジタル機器に統一されて搭載されるような汎用型デジタルI/F(例えばIEEE1394-1995ハイパフォーマンス・シリアルバス)を用いて、PCやプリンタ、その他周辺装置、またデジタルカメラやデジタルVTRの記録再生装置等をネットワーク構成で接続したときの機器間データ通信を実現し、記録再生装置からビデオデータ等のPCへの取り込み、また、映像データをプリンタへ直接転送しプリントする、所謂ダイレクトプリントを実現することを目的とする。

【0018】より詳しくは、転送先の機器が復号手段を

具備しているか、また具備している復号手段の種類や構成等の情報に基づいて、転送するデータとして圧縮されたままの符号化データを送信するか、または、符号化データを復号化した後のデータを送信するか、選択してデータを送信することで、転送先の構成に応じたデータ転送を行なうことを目的とする。

【0019】さらに、転送先の機器にデータを復号するためのプログラム情報を転送してやることによって、転送先の機器がデータの復号に適した復号手段を具備していないときでも、転送される符号化データの復号が転送先の機器で可能とすることを目的とする。

【0020】

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するために本発明は次のような構成からなる。すなわち、所定の方式でデータを符号化する符号化手段と、符号化されたままの状態データを送信する第1のモードと、符号化されたデータを復号してから送信する第2のモードとのいずれかによりデータを通信先のノードに送信する送信手段とを備え、前記符号化手段による符号化方式が通信先のノードが備える復号手段に対応する符号化方式である場合には第1のモードで、対応しない場合には第2のモードでデータを送信する。

【0021】また、所定の方式でデータを符号化する符号化手段と、該符号化手段により符号化されたデータを復号する復号手順を含むプログラム情報を送信する送信手段と、前記符号化手段により符号化されたデータを送信する第2の送信手段とを備える。

【0022】また、符号化手段を備えた第1のノードと第2のノードを接続してなるデータ通信システムであって、第2のノードが、第1のノードで符号化されたデータを復号する手段を備えている場合には、第1のノードは前記符号化手段により符号化されたデータを第2のノードに送信し、第2のノードが、第1のノードで符号化されたデータを復号する手段を備えていない場合には、第1のノードは符号化されたデータを復号してそのデータを第2のノードに送信する。

【0023】また、符号化手段と該符号化手段で符号化されたデータを復号するためのプログラム情報を記憶する記憶手段とを備えた第1のノードと、プログラム情報に基づいて符号化データを復号する第2のノードとを接続してなるデータ通信システムであって、第2のノードが、第1のノードで符号化されたデータを復号するプログラム情報を有していない場合には、第1のノードは、前記符号化手段により符号化されたデータとともに前記記憶手段に記憶されたプログラム情報を第2のノードに送信し、第2のノードが、第1のノードで符号化されたデータを復号するためのプログラム情報を有している場合には、第1のノードは前記符号化手段により符号化されたデータを第2のノードに送信する。

【0024】また、所定の方式で符号化されたデータを

送信するデータ通信方法であって、通信先ノードから、該ノードが、前記所定方式で符号化されたデータを復号できるか否かを示す情報を獲得し、復号できる場合には、符号化されたデータをそのまま送信し、復号できない場合には、符号化されたデータを復号してから送信する。

【0025】また、所定の方式で符号化されたデータを送信するデータ通信方法であって、通信先ノードから、該ノードが、前記所定方式で符号化されたデータを復号するためのプログラム情報を有しているか否かを示す情報を獲得し、有している場合には、符号化されたデータをそのまま送信し、有していない場合には、符号化されたデータと、符号化されたデータを復号するためのプログラム情報とを送信する。

【0026】また、所定の方式で符号化されたデータを送信するデータ通信プログラムを記憶する記憶媒体であって、前記プログラムは、通信先ノードから、該ノードが、前記所定方式で符号化されたデータを復号できるか否かを示す情報を獲得し、復号できる場合には、符号化されたデータをそのまま送信し、復号できない場合には、符号化されたデータを復号してから送信するコードを含む。

【0027】また、所定の方式で符号化されたデータを送信するデータ通信方法であって、プログラムを記憶する記憶媒体であって、前記プログラムは、通信先ノードから、該ノードが、前記所定方式で符号化されたデータを復号するためのプログラム情報を有しているか否かを示す情報を獲得し、有している場合には、符号化されたデータをそのまま送信し、有していない場合には、符号化されたデータと、符号化されたデータを復号するためのプログラム情報とを送信するコードを含む。

【0028】

【発明の実施の形態】

【第1の実施の形態】以下、本発明の第1の実施の形態について図面を参照しながら説明する。

【0029】図1に本発明を実施するときの、ネットワーク構成の一例を示す。ここで、本発明では、各機器間を接続するデジタルI/FをIEEE1394シリアルバスを用いるので、IEEE1394シリアルバスについてあらかじめ説明する。

《IEEE1394の技術の概要》家庭用デジタルVTRやDVDの登場も伴って、ビデオデータやオーディオデータなどのリアルタイムでかつ高情報量のデータ転送のサポートが必要になっている。こういったビデオデータやオーディオデータをリアルタイムで転送し、パーソナルコンピュータ(PC)に取り込んだり、またはその他のデジタル機器に転送を行なうには、必要な転送機能を備えた高速データ転送可能なインタフェースが必要になってくるものであり、そういった観点から開発されたインタフェースがIEEE1394-1995(High Performance Ser

ial Bus) (以下1394シリアルバス)である。

【0030】図7に1394シリアルバスを用いて構成されるネットワーク・システムの例を示す。このシステムは機器A,B,C,D,E,F,G,Hを備えており、A-B間、A-C間、B-D間、D-E間、C-F間、C-D間、及びC-H間をそれぞれ1394シリアルバスのツイスト・ペア・ケーブルで接続されている。この機器A~Hは例としてPC、デジタルVTR、DVD、デジタルカメラ、ハードディスク、モニタ等である。

【0031】各機器間の接続方式は、ディジーチェーン方式とノード分岐方式とを混在可能としたものであり、10 自由度の高い接続が可能である。

【0032】また、各機器は各自固有のIDを有し、それぞれが認識し合うことによって1394シリアルバスで接続された範囲において、1つのネットワークを構成している。各デジタル機器間をそれぞれ1本の1394シリアルバスケーブルで順次接続するだけで、それぞれの機器が中継の役割を行い、全体として1つのネットワークを構成するものである。また、1394シリアルバスの特徴でもある、Plug & Play機能でケーブルを機器に接続した時点で自動で機器の認識や接続状況などを認識する機能を20 有している。

【0033】また、図7に示したようなシステムにおいて、ネットワークからある機器が削除されたり、または新たに追加されたときなど、自動的にバスリセットを行い、それまでのネットワーク構成をリセットしてから、新たなネットワークの再構築を行なう。この機能によって、その時々ネットワークの構成を常時設定、認識することができる。

【0034】またデータ転送速度は、100/200/400Mbpsと備えており、上位の転送速度を持つ機器が下位の転送速度をサポートし、互換をとるようになっている。30

【0035】データ転送モードとしては、コントロール信号などの非同期データ(Asynchronousデータ:以下Asyncデータ)を転送するAsynchronous転送モード、リアルタイムなビデオデータやオーディオデータ等の同期データ(Isochronousデータ:以下Isoデータ)を転送するIsochronous転送モードがある。このAsyncデータとIsoデータは各サイクル(通常1サイクル125 $\mu$ S)の中において、サイクル開始を示すサイクル・スタート・パケット(CSP)の転送に続き、Isoデータの転送を優先しつつ40 サイクル内で混在して転送される。

【0036】次に、図8に1394シリアルバスの構成要素を示す。1394シリアルバスは全体としてレイヤ(階層)構造で構成されている。図8に示したように、最もハード的なのが1394シリアルバスのケーブルであり、そのケーブルのコネクタが接続されるコネクタポートがあり、その上にハードウェアとしてフィジカル・レイヤとリンク・レイヤがある。

【0037】ハードウェア部は実質的なインターフェイスチップの部分であり、そのうちフィジカル・レイヤは50

符号化やコネクタ関連の制御等を行い、リンク・レイヤはパケット転送やサイクルタイムの制御等を行なう。

【0038】ファームウェア部のトランザクション・レイヤは、転送(トランザクション)すべきデータの管理を行ない、ReadやWriteといった命令を出す。シリアルバスマネージメントは、接続されている各機器の接続状況やIDの管理を行ない、ネットワークの構成を管理する部分である。

【0039】このハードウェアとファームウェアまでが実質上の1394シリアルバスの構成である。

【0040】またソフトウェア部のアプリケーション・レイヤは使うソフトによって異なり、インタフェース上にどのようにデータをのせるか規定する部分であり、AVプロトコルなどのプロトコルによって規定されている。

【0041】以上が1394シリアルバスの構成である。

【0042】次に、図9に1394シリアルバスにおけるアドレス空間の図を示す。

【0043】1394シリアルバスに接続された各機器(ノード)には必ず各ノード固有の、64ビットアドレスを持たせておく。そしてこのアドレスをROMに格納しておくことで、自分や相手のノードアドレスを常時認識でき、相手を指定した通信も行なえる。

【0044】1394シリアルバスのアドレッシングは、IEEE1212規格に準じた方式であり、アドレス設定は、最初の10bitがバスの番号の指定用に、次の6bitがノードID番号の指定用に使われる。残りの48bitが機器に与えられたアドレス幅になり、それぞれ固有のアドレス空間として使用できる。最後の28bitは固有データの領域として、各機器の識別や使用条件の指定の情報などを格納する。30

【0045】以上が1394シリアルバスの技術の概要である。

【0046】次に、1394シリアルバスの特徴といえる技術の部分を、より詳細に説明する。

《1394シリアルバスの電氣的仕様》図10に1394シリアルバス・ケーブルの断面図を示す。

【0047】1394シリアルバスでは接続ケーブル内に、2組のツイストペア信号線の他に、電源ラインを設けている。これによって、電源を持たない機器や、故障により電圧低下した機器等にも電力の供給が可能になっている。

【0048】電源線内を流れる電源の電圧は8~40V、電流は最大電流DC1.5Aと規定されている。

《DS-Link符号化》1394シリアルバスで採用されている、データ転送フォーマットのDS-Link符号化方式を説明するための図を図11に示す。

【0049】1394シリアルバスでは、DS-Link(Data/Strobe Link)符号化方式が採用されている。このDS-Link符号化方式は、高速なシリアルデータ通信に適しており、その構成は、2本の信号線を必要とする。より対

線のうち1本に主となるデータを送り、他方のより対線にはストローブ信号を送る構成になっている。受信側では、この通信されるデータと、ストローブとの排他的論理和をとることによってクロックを再現できる。

【0050】このDS-Link符号化方式を用いるメリットとして、他のシリアルデータ転送方式に比べて転送効率が高いこと、PLI回路が不要となるのでコントローラLSIの回路規模を小さくできること、更には、転送すべきデータが無いときにアイドル状態であることを示す情報を送る必要が無いので、各機器のトランシーバ回路をスリープ状態にすることができることによって、消費電力の低減が図れる、などが挙げられる。

《バスリセットのシーケンス》1394シリアルバスでは、接続されている各機器（ノード）にはノードIDが与えられ、ネットワーク構成として認識されている。

【0051】このネットワーク構成に変化があったとき、例えばノードの挿抜や電源のON/OFFなどによるノード数の増減などによって変化が生じて、新たなネットワーク構成を認識する必要があるとき、変化を検知した各ノードはバス上にバスリセット信号を送信して、新たなネットワーク構成を認識するモードに入る。このときの変化の検知方法は、1394ポート基盤上でのバイアス電圧の変化を検知することによって行われる。

【0052】あるノードからバスリセット信号が伝達されて、各ノードのフィジカルレイヤはこのバスリセット信号を受けると同時にリンクレイヤにバスリセットの発生を伝達し、かつ他のノードにバスリセット信号を伝達する。最終的にすべてのノードがバスリセット信号を検知した後、バスリセットが起動となる。

【0053】バスリセットは、先に述べたようなケーブル抜挿や、ネットワーク異常等によるハード検出による起動と、プロトコルからのホスト制御などによってフィジカルレイヤに直接命令を出すことによって起動する。

【0054】また、バスリセットが起動するとデータ転送は一時中断され、この間のデータ転送は待たされ、終了後、新しいネットワーク構成のもとで再開される。

【0055】以上がバスリセットのシーケンスである。《ノードID決定のシーケンス》バスリセットの後、各ノードは新しいネットワーク構成を構築するために、各ノードにIDを与える動作に入る。このときの、バスリセットからノードID決定までの一般的なシーケンスを図19、20、21のフローチャートを用いて説明する。

【0056】図19のフローチャートは、バスリセットの発生からノードIDが決定し、データ転送が行えるようになるまでの、一連のバスの作業を示してある。

【0057】まず、ステップS101として、ネットワーク内にバスリセットが発生することを常時監視していて、ここでノードの電源ON/OFFなどでバスリセットが発生するとステップS102に移る。

【0058】ステップS102では、ネットワークがリセットされた状態から、新たなネットワークの接続状況を知るために、直接接続されている各ノード間において親子関係の宣言がなされる。ステップS103として、すべてのノード間で親子関係が決定すると、ステップS104として一つのルートが決定する。すべてのノード間で親子関係が決定するまで、ステップS102の親子関係の宣言をおこない、またルートも決定されない。

【0059】ステップS104でルートが決定されると、次はステップS105として、各ノードにIDを与えるノードIDの設定作業が行われる。所定のノード順序で、ノードIDの設定が行われ、すべてのノードにIDが与えられるまで繰り返し設定作業が行われ、最終的にステップS106としてすべてのノードにIDを設定し終えたら、新しいネットワーク構成がすべてのノードにおいて認識されたので、ステップS107としてノード間のデータ転送が行える状態となり、データ転送が開始される。

【0060】このステップS107の状態になると、再びバスリセットが発生するのを監視するモードに入り、バスリセットが発生したらステップS101からステップS106までの設定作業が繰り返し行われる。

【0061】以上が、図19のフローチャートの説明であるが、図19のフローチャートのバスリセットからルート決定までの部分と、ルート決定後からID設定終了までの手順をより詳しくフローチャート図に表したものをそれぞれ、図20、図21に示す。

【0062】まず、図20のフローチャートの説明を行う。

【0063】ステップS201としてバスリセットが発生すると、ネットワーク構成は一旦リセットされる。なお、ステップS201としてバスリセットが発生するのを常に監視している。次に、ステップS202として、リセットされたネットワークの接続状況を再認識する作業の第一歩として、各機器にリーフ（ノード）であることを示すフラグを立てておく。さらに、ステップS203として各機器が自分の持つポートがいくつ他ノードと接続されているのかを調べる。ステップS204のポート数の結果に応じて、これから親子関係の宣言を始めていくために、未定義（親子関係が決定されてない）ポートの数を調べる。バスリセットの直後はポート数=未定義ポート数であるが、親子関係が決定されていくにしたがって、ステップS204で検知する未定義ポートの数は変化していくものである。

【0064】まず、バスリセットの直後、はじめに親子関係の宣言を行えるのはリーフに限られている。リーフであるというのはステップS203のポート数の確認で知ることができる。リーフは、ステップS205として、自分に接続されているノードに対して、「自分は子、相手は親」と宣言し動作を終了する。

【0065】ステップS203でポート数が複数ありブラ

ンチと認識したノードは、バスリセットの直後はステップS204で未定義ポート数 $>1$ ということなので、ステップS206へと移り、まずブランチというフラグが立てられ、ステップS207でリーフからの親子関係宣言で「親」の受付をするために待つ。

【0066】リーフが親子関係の宣言を行い、ステップS207でそれを受けたブランチは適宜ステップS204の未定義ポート数の確認を行い、未定義ポート数が1になっていれば残っているポートに接続されているノードに対して、ステップS205の「自分が子」の宣言をすること  
10 が可能になる。2度目以降、ステップS204で未定義ポート数を確認しても2以上あるブランチに対しては、再度ステップS207でリーフ又は他のブランチからの「親」の受付をするために待つ。

【0067】最終的に、いずれか1つのブランチ、又は例外的にリーフ（子宣言を行えるのにすばやく動作しなかった為）がステップS204の未定義ポート数の結果としてゼロになったら、これにてネットワーク全体の親子関係の宣言が終了したものであり、未定義ポート数がゼロ（すべて親のポートとして決定）になった唯一のノードはステップS208としてルートのフラグが立てられ、  
20 ステップS209としてルートとしての認識がなされる。

【0068】このようにして、図20に示したバスリセットから、ネットワーク内すべてのノード間における親子関係の宣言までが終了する。

【0069】つぎに、図21のフローチャートについて説明する。

【0070】まず、図20までのシーケンスでリーフ、ブランチ、ルートという各ノードのフラグの情報が設定されているので、これを元にして、ステップS301でそれ  
30 ぞれ分類する。

【0071】各ノードにIDを与える作業として、最初にIDの設定を行うことができるのはリーフからである。リーフ→ブランチ→ルートの順で若い番号（ノード番号=0～）からIDの設定がなされていく。

【0072】ステップS302としてネットワーク内に存在するリーフの数N（Nは自然数）を設定する。この後、ステップS303として各自リーフがルートに対して、IDを与えるように要求する。この要求が複数ある場合には、ルートはステップS304としてアービトレーション（1つに調停する作業）を行い、ステップS305として勝ったノード1つにID番号を与え、負けたノードには失敗の結果通知を行う。ステップS306としてID取得が失敗に終わったリーフは、再度ID要求を出し、同様の作業を繰り返す。IDを取得できたリーフからステップS307として、そのノードのID情報をブロードキャストで全ノードに転送する。1ノードID情報のブロードキャストが終わると、ステップS308として残りのリーフの数が1つ減らされる。ここで、ステップS309として、この残りのリーフの数が1以上ある時は  
50

ステップS303のID要求の作業からを繰り返し行い、最終的にすべてのリーフがID情報をブロードキャストすると、ステップS309がN=0となり、次はブランチのID設定に移る。

【0073】ブランチのID設定もリーフの時と同様に行われる。

【0074】まず、ステップS310としてネットワーク内に存在するブランチの数M（Mは自然数）を設定する。この後、ステップS311として各自ブランチがルートに対して、IDを与えるように要求する。これに対してルートは、ステップS312としてアービトレーションを行い、勝ったブランチから順にリーフに与え終った次の若い番号から与えていく。ステップS313として、ルートは要求を出したブランチにID情報又は失敗結果を通知し、ステップS314としてID取得が失敗に終わったブランチは、再度ID要求を出し、同様の作業を繰り返す。IDを取得できたブランチからステップS315として、そのノードのID情報をブロードキャストで全ノードに転送する。1ノードID情報のブロードキャストが終わると、ステップS316として残りのブランチの数が1つ減らされる。ここで、ステップS317として、この残りのブランチの数が1以上ある時はステップS311のID要求の作業からを繰り返し、最終的にすべてのブランチがID情報をブロードキャストするまで行われる。すべてのブランチがノードIDを取得すると、ステップS317はM=0となり、ブランチのID取得モードも終了する。

【0075】ここまで終了すると、最終的にID情報を取得していないノードはルートのみなので、ステップS318として与えていない番号で最も若い番号を自分のID番号と設定し、ステップS319としてルートのID情報をブロードキャストする。

【0076】以上で、図21に示したように、親子関係が決定した後から、すべてのノードのIDが設定されるまでの手順が終了する。

【0077】次に、一例として図12に示した実際のネットワークにおける動作を図12を参照しながら説明する。

【0078】図12の説明として、（ルート）ノードBの下位にはノードAとノードCが直接接続されており、更にノードCの下位にはノードDが直接接続されており、更にノードDの下位にはノードEとノードFが直接接続された階層構造になっている。この、階層構造やルートノード、ノードIDを決定する手順を以下で説明する。

【0079】バスリセットがされた後、まず各ノードの接続状況を認識するために、各ノードの直接接続されているポート間において、親子関係の宣言がなされる。この親子とは親側が階層構造で上位となり、子側が下位となるということができる。

【0080】図12ではバスリセットの後、最初に親子関係の宣言を行なったのはノードAである。基本的にノー



ドの1つのポートにのみ接続があるノード（リーフと呼ぶ）から親子関係の宣言を行なうことができる。これは自分には1ポートの接続のみということをもとに知ることができるので、これによってネットワークの端であることを認識し、その中で早く動作を行なったノードから親子関係が決定されていく。こうして親子関係の宣言を行なった側（A-B間ではノードA）のポートが子と設定され、相手側（ノードB）のポートが親と設定される。こうして、ノードA-B間では子-親、ノードE-D間で子-親、ノードF-D間で子-親と決定される。

【0081】さらに1階層あがって、今度は複数個接続ポートを持つノード（ブランチと呼ぶ）のうち、他ノードからの親子関係の宣言を受けたものから順次、更に上位に親子関係の宣言を行なっていく。図12ではまずノードDがD-E間、D-F間と親子関係が決定した後、ノードCに対する親子関係の宣言を行っており、その結果ノードD-C間で子-親と決定している。

【0082】ノードDからの親子関係の宣言を受けたノードCは、もう一つのポートに接続されているノードBに対して親子関係の宣言を行なっている。これによってノードC-B間で子-親と決定している。

【0083】このようにして、図12のような階層構造が構成され、最終的に接続されているすべてのポートにおいて親となったノードBが、ルートノードと決定された。ルートは1つのネットワーク構成中に一つしか存在しないものである。

【0084】なお、この図12においてノードBがルートノードと決定されたが、これはノードAから親子関係宣言を受けたノードBが、他のノードに対して親子関係宣言を早いタイミングで行なっていれば、ルートノードは他ノードに移っていたこともあり得る。すなわち、伝達されるタイミングによってはどのノードもルートノードとなる可能性があり、同じネットワーク構成でもルートノードは一定とは限らない。

【0085】ルートノードが決定すると、次は各ノードIDを決定するモードに入る。ここではすべてのノードが、決定した自分のノードIDを他のすべてのノードに通知する（ブロードキャスト機能）。

【0086】自己ID情報は、自分のノード番号、接続されている位置の情報、持っているポートの数、接続のあるポートの数、各ポートの親子関係の情報等を含んでいる。

【0087】ノードID番号の割り振りの手順としては、まず1つのポートにのみ接続があるノード（リーフ）から起動することができ、この中から順にノード番号=0、1、2…と割り当てられる。

【0088】ノードIDを手にしたノードは、ノード番号を含む情報をブロードキャストで各ノードに送信する。これによって、そのID番号は「割り当て済み」であることが認識される。

【0089】すべてのリーフが自己ノードIDを取得し終ると、次はブランチへ移りリーフに引き続いたノードID番号が各ノードに割り当てられる。リーフと同様に、ノードID番号が割り当てられたブランチから順次ノードID情報をブロードキャストし、最後にルートノードが自己ID情報をブロードキャストする。すなわち、常にルートは最大のノードID番号を所有するものである。

【0090】以上のようにして、階層構造全体のノードIDの割り当てが終わり、ネットワーク構成が再構築され、バスの初期化作業が完了する。

《アービトレーション》1394シリアルバスでは、データ転送に先立って必ずバス使用権のアービトレーション（調停）を行なう。1394シリアルバスは個別に接続された各機器が、転送された信号をそれぞれ中継することによって、ネットワーク内すべての機器に同信号を伝えるように、論理的なバス型ネットワークであるので、パケットの衝突を防ぐ意味でアービトレーションは必要である。これによってある時間には、たった一つのノードのみ転送を行なうことができる。

【0091】アービトレーションを説明するための図として図13(a)にバス使用要求の図(b)にバス使用許可の図を示し、以下これを用いて説明する。

【0092】アービトレーションが始まると、1つもしくは複数のノードが親ノードに向かって、それぞれバス使用権の要求を発する。図13(a)のノードCとノードFがバス使用権の要求を発しているノードである。これを受けた親ノード（図13ではノードA）は更に親ノードに向かって、バス使用権の要求を発する（中継する）。この要求は最終的に調停を行なうルートに届けられる。

【0093】バス使用要求を受けたルートノードは、どのノードにバスを使用させるかを決める。この調停作業はルートノードのみが行なえるものであり、調停によって勝ったノードにはバスの使用許可を与える。図13

(b)ではノードCに使用許可が与えられ、ノードFの使用は拒否された図である。アービトレーションに負けたノードに対してはDP(data prefix)パケットを送り、拒否されたことを知らせる。拒否されたノードのバス使用要求は次のアービトレーションまで待たされる。

【0094】以上のようにして、アービトレーションに勝ってバスの使用許可を得たノードは、以降データの転送を開始できる。

【0095】ここで、アービトレーションの一連の流れをフローチャート図22に示して、説明する。

【0096】ノードがデータ転送を開始できるためには、バスがアイドル状態であることが必要である。先に行われていたデータ転送が終了して、現在バスが空き状態であることを認識するためには、各転送モードで個別に設定されている所定のアイドル時間ギャップ長（例、サブアクション・ギャップ）を経過する事によって、各ノードは自分の転送を開始できると判断する。

【0097】ステップS401として、Asyncデータ、Isoデータ等それぞれ転送するデータに応じた所定のギャップ長が得られたか判断する。所定のギャップ長が得られない限り、転送を開始するために必要なバス使用权の要求はできないので、所定のギャップ長が得られるまで待つ。

【0098】ステップS401で所定のギャップ長が得られたら、ステップS402として転送すべきデータがあるか判断し、ある場合はステップS403として転送するためにバスを確保するよう、バス使用权の要求をルートに対して発する。このときの、バス使用权の要求を表す信号の伝達は、図13に示したように、ネットワーク内各機器を中継しながら、最終的にルートに届けられる。ステップS402で転送するデータがない場合は、そのまま待機する。

【0099】次に、ステップS404として、ステップS403のバス使用要求を1つ以上ルートが受信したら、ルートはステップS405として使用要求を出したノードの数を調べる。ステップS405での選択値がノード数=1（使用权要求を出したノードは1つ）だったら、そのノードに直後のバス使用許可が与えられることとなる。ステップS405での選択値がノード数>1（使用要求を出したノードは複数）だったら、ルートはステップS406として使用許可を与えるノードを1つに決定する調停作業を行う。この調停作業は公平なものであり、毎回同じノードばかりが許可を得る様なことはなく、平等に権利を与えていくような構成となっている。

【0100】ステップS407として、ステップS406で使用要求を出した複数ノードの中からルートが調停して使用許可を得た1つのノードと、敗れたその他のノードに分ける選択を行う。ここで、調停されて使用許可を得た1つのノード、またはステップS405の選択値から使用要求ノード数=1で調停無しに使用許可を得たノードには、ステップS408として、ルートはそのノードに対して許可信号を送る。許可信号を得たノードは、受け取った直後に転送すべきデータ（パケット）を転送開始する。また、ステップS406の調停で敗れて、バス使用が許可されなかったノードにはステップS409としてルートから、アービトレーション失敗を示すDP（data prefix）パケットを送られ、これを受け取ったノードは再度転送を行うためのバス使用要求を出すため、ステップS401まで戻り、所定ギャップ長が得られるまで待機する

以上がアービトレーションの流れを説明した、フローチャート図22の説明である。

《Asynchronous（非同期）転送》アシンクロナス転送は、非同期転送である。図14にアシンクロナス転送における時間的な遷移状態を示す。図14の最初のサブアクション・ギャップは、バスのアイドル状態を示すものである。このアイドル時間が一定値になった時点で、転送を

希望するノードはバスが使用できると判断して、バス獲得のためのアービトレーションを実行する。

【0101】アービトレーションでバスの使用許可を得ると、次にデータの転送がパケット形式で実行される。データ転送後、受信したノードは転送されたデータに対しての受信結果のack（受信確認用返送コード）をack gapという短いギャップの後、返送して応答するか、応答パケットを送ることによって転送が完了する。ackは4ビットの情報と4ビットのチェックサムからなり、成功か、ビジー状態か、ペンディング状態であるかといった情報を含み、すぐに送信元ノードに返送される。

【0102】次に、図15にアシンクロナス転送のパケットフォーマットの例を示す。

【0103】パケットには、データ部及び誤り訂正用のデータCRCの他にはヘッダ部があり、そのヘッダ部には図15に示したような、目的ノードID、ソースノードID、転送データ長さや各種コードなどが書き込まれ、転送が行なわれる。

【0104】また、アシンクロナス転送は自己ノードから相手ノードへの1対1の通信である。転送元ノードから転送されたパケットは、ネットワーク中の各ノードに行き渡るが、自分宛てのアドレス以外のものは無視されるので、宛先の1つのノードのみが読込むことになる。

【0105】以上がアシンクロナス転送の説明である。《Isochronous（同期）転送》アイソクロナス転送は同期転送である。1394シリアルバスの最大の特徴であるともいえるこのアイソクロナス転送は、特にVIDEO映像データや音声データといったマルチメディアデータなど、リアルタイムな転送を必要とするデータの転送に適した転送モードである。

【0106】また、アシンクロナス転送（非同期）が1対1の転送であったのに対し、このアイソクロナス転送はブロードキャスト機能によって、転送元の1つのノードから他のすべてのノードへ一様に転送される。

【0107】図16はアイソクロナス転送における、時間的な遷移状態を示す図である。アイソクロナス転送は、バス上一定時間毎に実行される。この時間間隔をアイソクロナスサイクルと呼ぶ。アイソクロナスサイクル時間は、125μsである。この各サイクルの開始時間を示し、各ノードの時間調整を行なう役割を担っているのがサイクル・スタート・パケットである。サイクル・スタート・パケットを送信するのは、サイクル・マスタと呼ばれるノードであり、1つ前のサイクル内の転送終了後、所定のアイドル期間（サブアクションギャップ）を経た後、本サイクルの開始を告げるサイクル・スタート・パケットを送信する。このサイクル・スタート・パケットの送信される時間間隔が125μsとなる。

【0108】また、図16にチャンネルA、チャンネルB、チャンネルCと示したように、1サイクル内において複数種のパケットがチャンネルIDをそれぞれ与えられることによ

って、区別して転送できる。これによって同時に複数ノード間でのリアルタイムな転送が可能であり、また受信するノードでは自分が欲しいチャンネルIDのデータのみを取り込む。このチャンネルIDは送信先のアドレスを表すものではなく、データに対する論理的な番号を与えているに過ぎない。よって、あるバケットの送信は1つの送信元ノードから他のすべてのノードに行き渡る、ブロードキャストで転送されることになる。

【0109】アイソクロナス転送のバケット送信に先立って、アシンクロナス転送同様アービトレーションが行われる。しかし、アシンクロナス転送のように1対1の通信ではないので、アイソクロナス転送にはack(受信確認返信コード)は存在しない。

【0110】また、図16に示したiso gap(アイソクロナスギャップ)とは、アイソクロナス転送を行なう前にバスが空き状態であると認識するために必要なアイドル期間を表している。この所定のアイドル期間を経過すると、アイソクロナス転送を行ないたいノードはバスが空いていると判断し、転送前のアービトレーションを行なうことができる。つぎに、図17にアイソクロナス転送の

バケットフォーマットの例を示し、説明する。

【0111】各チャンネルに分かれた、各種のバケットにはそれぞれデータ部及び誤り訂正用のデータCRCの他にヘッダ部があり、そのヘッダ部には図17に示したような、転送データ長やチャンネルNO、その他各種コード及び誤り訂正用のヘッダCRCなどが書き込まれ、転送が行なわれる。

【0112】以上がアイソクロナス転送の説明である。

《バス・サイクル》実際の1394シリアルバス上の転送では、アイソクロナス転送と、アシンクロナス転送は混在できる。その時の、アイソクロナス転送とアシンクロナス転送が混在した、バス上の転送状態の時間的な遷移の様子を表した図を図18に示す。アイソクロナス転送はアシンクロナス転送より優先して実行される。その理由は、サイクル・スタート・バケットの後、アシンクロナス転送を起動するために必要なアイドル期間のギャップ長(サブアクションギャップ)よりも短いギャップ長(アイソクロナスギャップ)で、アイソクロナス転送を起動できるからである。したがって、アシンクロナス転送より、アイソクロナス転送は優先して実行されることとなる。

【0113】図18に示した、一般的なバスサイクルにおいて、サイクル#mのスタート時にサイクル・スタート・バケットがサイクル・マスタから各ノードに転送される。これによって、各ノードで時刻調整を行ない、所定のアイドル期間(アイソクロナスギャップ)を待ってからアイソクロナス転送を行なうべきノードはアービトレーションを行い、バケット転送に入る。図18ではチャンネルeとチャンネルsとチャンネルkが順にアイソクロナス転送されている。

【0114】このアービトレーションからバケット転送までの動作を、与えられているチャンネル分繰り返した後、サイクル#mにおけるアイソクロナス転送がすべて終了したら、アシンクロナス転送を行うことができるようになる。

【0115】アイドル時間がアシンクロナス転送が可能なサブアクションギャップに達する事によって、アシンクロナス転送を行いたいノードはアービトレーションの実行に移れると判断する。

10 【0116】ただし、アシンクロナス転送が行える期間は、アイソクロナス転送終了後から、次のサイクル・スタート・バケットを転送すべき時間(cycle synch)までの間にアシンクロナス転送を起動するためのサブアクションギャップが得られた場合に限っている。

【0117】図18のサイクル#mでは3つのチャンネル分のアイソクロナス転送と、その後アシンクロナス転送(含むack)が2バケット(バケット1、バケット2)転送されている。このアシンクロナスバケット2の後は、サイクルm+1をスタートすべき時間(cycle synch)にいたるので、サイクル#mでの転送はここまでで終わる。

20 【0118】ただし、非同期または同期転送動作中に次のサイクル・スタート・バケットを送信すべき時間(cycle synch)に至ったとしたら、無理に中断せず、その転送が終了した後のアイドル期間を待ってから次サイクルのサイクル・スタート・バケットを送信する。すなわち、1つのサイクルが125μs以上続いたときは、その分次サイクルは基準の125μsより短縮されたとする。このようにアイソクロナス・サイクルは125μsを基準に超過、短縮し得るものである。

30 【0119】しかし、アイソクロナス転送はリアルタイム転送を維持するために毎サイクル必要であれば必ず実行され、アシンクロナス転送はサイクル時間が短縮されたことによって次以降のサイクルにまわされることもある。

【0120】こういった遅延情報も含めて、サイクル・マスタによって管理される。

【0121】以上が、IEEE1394シリアルバスの説明である。

40 <IEEE1394シリアルバスを用いたダイレクトプリントシステム>ここから、図1のように1394シリアルバスケーブルで各機器が接続されたシステムの説明を行なう。図1でのバス構成は、実線で描いた1394シリアルバスで接続された、記録再生装置101、プリンタ装置102、パーソナルコンピュータ(PC)103をノードとして構成されており、各機器がそれぞれ1394シリアルバスの仕様に基づいたデータ転送が行なえる。ここで、記録再生装置101とは、動画又は静止画を記録再生する、デジタルカメラやカメラ一体型デジタルVTR等である。また、記録再生装置101で出力する映像データを、プリンタ102に直接転送すればダイレクトプリントが可能である。また、

1394シリアルバスの接続方法は、図1のような接続に限ったものではなく、任意の機器間での接続でバスを構成しても可能であり、また図1に示した機器のほかにもデータ通信機器が接続された構成であってもよい。なお、この図1のネットワークは一例とした機器群であって、接続されている機器は、ハードディスクなどの外部記憶装置や、CDR、DVD等の1394シリアルバスでネットワークが構成できる機器なら何であってもよい。

【0122】図1のようなバス構成を背景として、本実施の形態の動作に関する説明を、図2を用いて行なう。

【0123】記録再生装置101において、4は撮像系、5はA/Dコンバータ、6は映像信号処理回路、7は所定のアルゴリズムで記録時に圧縮、再生時に伸張を行なう圧縮/伸張回路、8は磁気テープや固体メモリ等とその記録再生ヘッド等も含めた記録再生系、9はシステムコントローラ、10は指示入力を行なう操作部、11はD/Aコンバータ、12は表示部であるEVF、13は非圧縮で転送する映像データを記憶するフレームメモリ、14はメモリ13の読み出し等を制御するメモリ制御部、15は圧縮されて転送する映像データを記憶するためのフレームメモリ、16はメモリ15の読み出し等を制御するメモリ制御部、17はデータセクタ、18は1394シリアルバスのI/F部である。

【0124】また、プリンタ102においては、19はプリンタにおける1394I/F部、20はデータセクタ、21は所定のアルゴリズムで圧縮された映像データを復号化するための復号化回路、22はプリント画像の画像処理回路、23はプリント画像を形成する為のメモリ、24はプリンタヘッド、25はプリンタヘッドや紙送り等を行なうドライバ、26はプリンタの制御部であるプリンタコントローラ、27はプリンタ操作部である。

【0125】また、PC103においては、61はPCに搭載された1394I/F部、62はPCIバス、63はMPU、64は所定のアルゴリズムで圧縮された映像データを復号化するための復号化回路、65はD/Aコンバータも内蔵しているディスプレイ、66はHDD、67はメモリ、68はキーボードやマウスといった操作部である。

【0126】次に、このブロック図2の動作を順を追って説明する。

【0127】＜記録再生装置の動作＞まず、記録再生装置101の記録時、撮像系4で撮影されたアナログ映像信号は、A/Dコンバータ5でデジタル化された後、映像信号処理回路6で映像処理がなされる。映像信号処理回路6の出力の一方は撮影中の映像としてD/Aコンバータ11でアナログ信号に戻され、EVF12で表示される。その他の出力は、圧縮回路7で所定のアルゴリズムで圧縮（符号化）処理され、記録再生系8で記録媒体に記録される。ここで、所定の圧縮処理とは、デジタルカメラでは代表的なものとしてJPEG方式、家庭用デジタルVTRでは帯域圧縮方法としてのDCT（離散コサイン

変換）及びVLC（可変長符号化）に基づいた圧縮方式、その他としてMPEG方式などである。

【0128】再生時は、記録再生系8が記録媒体から所望の映像を再生する。この時、所望の映像の選択は、操作部10から入力された指示入力を元にして選択され、システムコントローラ9が制御して再生する。記録媒体から再生された映像データのうち、圧縮状態のまま転送されるデータはフレームメモリ15に出力する。非圧縮のデータで転送するため再生データを伸張（復号）するとき、伸張回路7で伸張されメモリ13に出力される。また、再生した映像データをEVF12で表示するときは、伸張回路7で伸張し、D/Aコンバータ11でアナログ信号に戻された後EVF12に出力され、表示される。

【0129】フレームメモリ13、およびフレームメモリ15は、それぞれシステムコントローラにて制御されたメモリ制御部14、16で書き込み/読み出しの制御がなされて、読み出された映像データはデータセクタ17へと出力される。このとき、フレームメモリ13、及び15の出力は、同時時にはどちらか一方がデータセクタ17に出力されるように制御される。

【0130】システムコントローラ9は記録再生装置101内の各部の動作を制御するものであるが、プリンタ102やPC103といった外部に接続された機器に対する制御コマンドデータを出力して、データセクタ17から1394シリアルバスを転送されて外部の装置にコマンドをAsync転送することもできる。また、プリンタ102やPC103から転送されてきた各種コマンドデータは、データセクタ17からシステムコントローラ9に入力され、記録再生装置101の各部の制御に用いることができる。このうち、プリンタ102、PC103からAsync転送されたデコードの有無またはデコードの種類等を示すコマンドデータは、要求コマンドとしてシステムコントローラ9に入力される。その後、そのコマンドデータを基にして、記録再生装置101より映像データを転送する際、それぞれ圧縮、非圧縮どちらの映像データを転送するか判断し、それに応じてメモリ制御部14、及び16にコマンド伝達して、フレームメモリ13、または15から適した一方の映像データを読み出して転送するように制御する。

【0131】圧縮、非圧縮の映像データのうちどちらを転送するかという判断は、プリンタ102またはPC103よりコマンド転送された、それぞれの機器が具備するデコードの情報に基づいてなされる。その情報により、記録再生装置101での映像データ圧縮方式がデコード可能であると判断されたときは、圧縮された映像データを転送すべく、メモリ15から読み出したデータを出力し、デコードできないと判断されたときは、非圧縮の映像データを転送すべくメモリ13から読み出したデータを出力するように制御する。

【0132】データセクタ17に入力した映像データ及びコマンドデータは、1394I/F18で1394シリアルバス

の仕様に基づいてケーブル上をデータ転送され、プリント用映像データならばプリンタ102が、PCに取り込む映像データならばPC103が受信する。コマンドデータも適宜対象ノードに対してAsync転送される。各データの転送方式については、主に動画や静止画、または音声といったデータはIsoデータとしてアイソクロナス転送方式で転送し、コマンドデータはAsyncデータとしてアシンクロナス転送方式で転送する。ただし、通常Isoデータで転送するデータのうち、転送状況等に応じて場合によってはAsyncデータとして転送した方が都合がいいときはアシンクロナス転送で送ってもよい。

【0133】<プリンタの動作>一方、プリンタ102においては、1394I/F部19に入力されたデータは、データセレクト20で各データの種類毎に分類され、映像データ等プリントすべきデータは、圧縮されている場合復号化回路21でデータの伸張がなされた後、画像処理回路22に出力される。上述の通り、記録再生装置101は、予め送られているデコーダの有無または種類等の情報を元に、最適な転送が行なえるよう圧縮または非圧縮を選びデータ転送している。そのため、転送データが圧縮されていたとしても、プリンタが具備する復号化回路21における所定のアルゴリズムの伸張方式で、受信したデータは伸張（復号）可能である。転送されてきた映像データが非圧縮のものである場合は、プリンタ102に復号化回路21が存在しないか、または、記録再生装置101の圧縮方式に対応不可能な復号化回路21をプリンタ102が具備している場合である。この場合は復号化回路21をスルーして直接プリント画像処理回路22に受信したデータを入力する。また、映像データでないプリント用データなどが入力されたときで、伸張する必要がないデータのときにも復号化回路21はスルーされる。

【0134】画像処理回路22に入力されたプリント用のデータは、ここでプリントに適した画像処理が施され、プリンタコントローラ26によって記憶や読み出しが制御されるメモリ23にプリント画像として展開される。このプリント画像はプリンタヘッド24に送られプリントされる。プリンタのヘッド駆動や紙送り等の駆動はドライバ25で行なわれ、ドライバ25やプリンタヘッド24の動作制御、およびその他各部の制御はプリンタコントローラ23によって行われる。

【0135】プリンタ操作部27は紙送りや、リセット、インクチェック、プリンタ動作のスタンバイ/開始/停止等の動作を指示入力するためのものであり、その指示入力に応じてプリンタコントローラ26によって各部の制御がされる。

【0136】次に、1394I/F部19に入力したデータが、プリンタ102に対するコマンドデータであったときは、データセレクト20からプリンタコントローラ26に制御コマンドとして伝達され、プリンタコントローラ26によって情報に対応したプリンタ102各部の制御がなされ

る。

【0137】また、プリンタコントローラ26はプリンタ102内の復号回路21の具備するデコーダの種類、または復号化回路21の有無等の情報を出力して、記録再生装置101にコマンドデータとしてAsync転送することができる。

【0138】ここで、復号化回路21について、プリンタに設けるデコーダの一例として、JPEG方式が考えられる。JPEG復号化はソフトウェア的に可能であるので、復号化回路21では、回路内に持つROMにJPEG復号化プログラムファイルを保持しているもの、あるいは他のノードから復号化プログラムを転送してもらったものなどを用いて、ソフト的に処理されて、復号化処理される構成でよい。記録再生装置からJPEG方式で圧縮された画像データをプリンタに転送し、プリンタ内で復号化処理するようにしたならば、非圧縮データに変換してから転送するより転送効率が高く、また、ソフトウェアでのデコード処理を用いることで、プリンタ自体にデコーダを設けることにもコスト的にも支障はなく都合が良い。また、復号化回路21ではハード的な復号化として、JPEGデコード回路（ボード）を設ける構成でも可能である。

【0139】このように、記録再生装置101からプリンタ102に映像データが転送されプリントするときは、所謂ダイレクトプリントであり、PCでの処理を用いずにプリント処理が可能である。

【0140】<パーソナルコンピュータの動作>次に、PC103での処理について説明する。

【0141】記録再生装置101から、PCの1394I/F部61に転送された映像データは、PC103内で、PCIバス62をデータ相互伝送のバスとして用いて、各部へ転送される。また、PC103内の各種コマンドデータ等もこのPCIバスを用いて各部へ転送される。

【0142】PC103では、操作部68からの指示入力と、OS（オペレーティングシステム）やアプリケーションソフトにしたがって、メモリ67を用いながら、MPU63によって処理がなされる。転送された映像データを記録するときはハードディスク66に記録される。

【0143】転送される映像データは、プリンタと同様、記録再生装置101が予め受信したデコーダの有無またはデコーダ種類等の情報を元に最適な転送が行なえるよう、圧縮または非圧縮を選びデータ転送されたデータである。そこで、受信した映像データは、たとえ圧縮データであっても、PC103が具備する復号化回路64で所持する所定のアルゴリズムの伸張方式でデータ伸張可能である。

【0144】映像データをディスプレイ65で表示するときは、圧縮された映像データであったときは復号化回路64で復号化された後、非圧縮の映像データであったときは直接ディスプレイ65に入力され、D/A変換された

10

20

30

40

50

後、映像表示される。

【0145】PC103に設けられた各種復号化回路64とは、一例としてMPEG方式等のデコーダをボードとしてスロットに差し込んだものや、もしくはハード的に本体に組み込まれたもの、または、MPEG方式やJPEG方式、その他のソフトデコーダをROM等によって所有しているものであり、これらデコーダの種類や有無を情報としてコマンドを記録再生装置101に転送することができる。

【0146】このようにして、転送された映像データはPC103内に取り込まれ、記録、編集、PCから他機器に転送等がなされる。

【0147】本実施形態のシステムは、図2のように構成されることにより、記録再生装置101からプリンタ102またはPC103に映像データを転送する前に、転送先のプリンタ102またはPC103からデコーダの情報をコマンドに含めAsync転送することで、記録再生装置101は転送先装置がデコードできるときは圧縮したままの映像データを転送し、デコードできないときは非圧縮のデータにした後の映像データを転送するように選択することができる。

<映像データ転送手順>次に、映像データ転送時の記録再生装置101による動作をフローチャートにして図4に示す。

【0148】記録再生装置101における、映像データを1394シリアルバスで接続された他の機器に転送するモードにおいて、まずステップS1として、ユーザーによる指定に基づいて、転送先の機器に対するデータ転送の設定を行う。これによって、ステップS2として記録再生装置101は、これから転送を行うことを告げる所定の情報及び転送先機器内に具備するデコーダの有無、種類等の情報を転送するように促す為の情報を含んだコマンドを転送先機器に1394バスを用いてAsync転送する。ステップS2のコマンドを受けて、転送先の機器からはデコーダ情報を含んだ所定の転送確認用コマンドデータが記録再生装置101にAsync転送され、記録再生装置101はそれを受信する。

【0149】ステップS3として、記録再生装置101のシステムコントローラ9では、デコーダ情報が受信できたか判断し、デコーダ情報が受信されてデコーダの存在とその種類が判別できたときはステップS4へ移る。デコーダ情報をコマンド送信できない機器であったなどの理由により受信したコマンド内にデコーダ情報が含まれてなかったとき、またはデコーダが存在しないという情報がコマンドに含まれていたとき、または、転送先機器からのコマンドが返信されないか、バス上転送エラーやAsync転送の遅延等によって所定期間を過ぎてもコマンドAsync転送が受信されなかったときにはステップS6に移る。

【0150】ここで、転送先の機器から転送元である記

録再生装置101に転送されたコマンドデータの内、デコーダ情報については、この後圧縮して記録した映像データの転送を行う際、圧縮したまま転送するか、または非圧縮に戻してから転送するかの判断の材料となるデータである。すなわちこのデータは、転送先の機器からすれば圧縮データの転送を希望するか、または非圧縮データの転送を希望するかの要求データとしての役割も持つことになる。そこで、あらかじめ転送元の記録再生装置101が用いている圧縮方法の情報を、転送先の機器例えばPC103が事前に知っていれば、記録再生装置からステップS2で送られてきたコマンドに対する応答を、単にPC103内のデコーダ情報を含む応答ではなく、映像データの転送を、圧縮データで転送するか、それとも非圧縮データで転送するかを指定する要求コマンドとして利用することもできる。

【0151】次にステップS4として、受信したデコーダ情報から判別したデコーダの種類が、記録再生装置101の圧縮伸張回路7で用いている映像データの所定のアルゴリズムの圧縮方式に対応できるデコーダであったならば、転送先機器内でのデコード可能ということで、ステップS5としてデコーダ有りの設定、すなわち圧縮したままの映像データを1394バス上にISO転送するために、映像データの転送実行時メモリ15からの出力を転送するように制御する。ステップS4で判別したデコーダの種類が、記録再生装置101での圧縮方式に対応できないものであったとき、ステップS3でデコーダ情報が受信されなかったとき、すなわち転送先機器内にデコーダが何ら存在しないと判断されたときは、ステップS6としてデコーダ無しの設定、すなわち記録再生装置101内でISO転送する映像データの伸張処理を行ってから非圧縮の映像データを1394バス上にISO転送するために、映像データの転送実行時メモリ13からの出力を転送するように制御する。

【0152】このように転送先の機器に応じた映像データ転送時の出力形式の設定を行った上で、次にステップS7としてユーザはプリントまたはPC取り込み等の為、転送したい映像データを記録媒体に記録されている映像の中から選択する。記録再生装置101はその選択された映像の読み出し動作を行なう。映像選択動作を行った上で、ステップS8としてユーザが所望の映像に対して転送指令を行なう。

【0153】次にステップS5及びS6での設定に基づき、ステップS9で転送先機器に対応可能なデコーダがあるか否かによって、ある場合はステップS10で記録媒体から再生した圧縮したままの映像データをISO転送するため、ステップS8転送指令に応じてメモリ15から読み出した映像データを出力、転送するようにシステムコントローラ9及びメモリ制御16が制御する。ない場合はステップS11で、伸張回路7で伸張した後の非圧縮の映像データをISO転送するため、ステップS8の転送指令

に応じてメモリ13から読み出した映像データを出力、転送するようにシステムコントローラ9及びメモリ制御14が制御する。基本的には、映像データの転送は1394シリアルバスを用いて、アイソクロナス転送方式でパケット転送されるが、アシンクロナス転送で送っても良い。

【0154】ステップS12として所望の映像データについて転送が終了すると、ステップS13として他の映像データの転送を行いたいユーザーにより選択されているか判定し、他の映像が選択されているときはステップS7に戻り映像選択から繰り返し、他の映像が選択されていないときはステップS14に移る。ステップS14では、転送先機器を変更して映像データ転送モードを続行するか判断し、転送先を他の機器に変更して映像データ転送を行うときはステップS1の転送先指定から繰り返し、ステップS14で転送先を変更してモード続行する必要が無いときは、これにて本フローを終了するものとする。常時、指示された映像データ転送モード実行に伴なってステップS1にリターンし、本フローは繰り返される。

【0155】以上のようにして、本実施形態の記録再生装置は、映像データを送信する送信先から、送信先の備えている復号手順が何であるかを示す情報を獲得し、獲得した情報から、送信先の備える復号順に対応する手順で符号化を行っているならば符号化された映像データを送信し、そうでない場合には符号化データを復号して、それを送信する。これにより、通信により接続されている機器がどのような符号化手順・復号手順を備えていようとも、データの送受を確実にこなうことができる。更に、通信を行なう機器が互いに同じ符号化手順・復号手順を備えている場合には、符号化データを送受信することになるため、通信が迅速に行え、また、送受信に要するメモリの容量も復号されたデータでデータ通信を行なう場合に比べて少なく済む。

【第2の実施の形態】次に第2の実施の形態について説明する。

<システムの構成>第2の実施形態では、図5に示したような記録再生装置201とプリンタ202とをノードとし、1394シリアルバスケーブルで接続したバス構成で実施する。このとき、記録再生装置201からの映像データをプリンタ202でプリントする、ダイレクトプリントが実現される。

【0156】このときのブロック図は図6に示す。ブロック図6の構成は、基本的にはブロック図2に示した第1の実施の形態の構成からPCを取り除いた、記録再生装置とプリンタの1394I/F間をpeer-to-peer接続した構成である。ブロック図2と異なる部分は、記録再生装置201の圧縮回路7で行われているMPEGやJPEG、DV方式などの映像データ圧縮方法で圧縮されたデータを伸張するための、主としてソフトデコード用プログラムで形成されるデコードプログラム情報をROM74に保有しており、このプログラム情報を必要に応じてシ

ステムコントローラ9および読み出し制御部73の制御に基づきROM74から読み出し、データセクタ17から1394I/F部18を経て他ノードに転送するという点である。

【0157】デコードプログラム情報の転送形態としては、主としてアシンクロナス転送方式で転送、場合によってはISO転送するものとし、映像データの転送実行前、または映像データパケットの転送と並行してその隙間に混在させて転送する。また、ブロック図6では記録再生装置201内に非圧縮データを転送するためのメモリ13及びそのメモリ制御部14は有していない。

【0158】一方、プリンタ202では映像データを復号化するために、映像データの受信前、あるいは映像データと並行して記録再生装置201から前記したデコードプログラム情報を受信し、それを全部または一部書き換え可能なメモリ71に記憶する。受信された圧縮映像データは、復号処理回路72により、メモリ72に記憶されたデコードプログラム情報を用いてデコードされる。

【0159】メモリ71は、圧縮されたデータの転送を行う接続機器に応じてデコードプログラムを書き換えて記憶可能であり、復号処理回路72とともに用いて複数種類のデコーダとして機能できるような構成を持つ。メモリ71にデコードプログラムを他の機器から得なければデコーダとして全く動作できない構成であってよいが、所定のデコードプログラムだけはメモリ71の一部にあらかじめ備えた構成であってもよい。

【0160】なお、記録再生装置201とプリンタ202の間では、送受信されるデコードプログラム情報の互換性が保証されなければならない。そのためには、復号処理回路72を予め規格化しておき、その規格にあわせて記述されたデコードプログラム情報をROM74に格納しておけばよい。あるいは、デコードプログラム情報の記述の仕方のみを規格化しておき、復号処理回路72は、その規格化されたプログラム情報を解釈・実行するよう構成しておいてもよい。

【0161】ブロック図6のその他の回路要素とその動作は第1の実施の形態で説明したものと同じであるので省略する。

【0162】記録再生装置201からプリンタ202への圧縮されたプリント映像データの転送に際しては、まず、映像データの転送に先立って、記録再生装置201で用いている映像データの圧縮方式に対応したデコードプログラムをROM74より読み出し、プリンタ202にAsync転送する。プリンタ202は受信したデコードプログラムをメモリ71に記憶して、転送される圧縮映像データのデコードに利用する。記録再生装置201では記録するすべての映像データに統一された1つの圧縮/伸張方式を用いるが、また任意の映像データ量又は時間毎に圧縮方式が複数種混在した記録状態であってもよい。

【0163】このように構成することによって、プリン



タにデコーダ情報を持っていないくても、圧縮されたままの映像データを転送可能であるので、非圧縮映像データの転送より転送効率がよい。

【0164】次に、第2の実施の形態の動作をフローチャート図にして図24に示し、これを用いて説明する。＜データ転送の手順＞まずステップS21として、ユーザーに転送先の機器を指定させる。本実施形態ではプリンタと指定されることになる。その指示に基づいて転送設定を行う。

【0165】次にユーザーは、プリントしたい映像データを、記録媒体に記録されている映像中から選択する。ステップS22では、記録再生装置201は選択された映像の読み出し動作を行なう。映像選択動作を行うと、ステップS23としてユーザーに所望の映像に対する転送指令を行わせる。

【0166】ステップS24では、転送指令が行われた映像データをデコードするために必要なデコードプログラムを、転送先の機器、ここではプリンタ202に転送する必要があるか判断する。必要がある場合、すなわち、プリンタ内にデコード処理のための必要な復号処理回路20などの手段を備えており、デコードプログラムを転送することで圧縮映像データのデコードが可能となると判断されたときは、ステップS25として必要なデコードプログラムをROM74から読み出し、これをプリンタ202に転送する。

【0167】プリンタ202では、受信したデコードプログラム情報をメモリ71に格納する。

【0168】一方、ステップS24で転送が不要と判断された場合、すなわち、転送先のプリンタ202が、あらかじめ必要なデコードプログラム情報を有しているか、または過去に同じデコードプログラム情報を転送済みであって既に今回必要とするデコード情報がメモリ71に記憶されているときなどには、デコードプログラム情報の転送は行わず、映像データの転送に移る。

【0169】なお、このプリンタ202に対してデコードプログラム情報の転送が必要か否かを判断するための情報は、ステップS23において記録再生装置201からプリンタ202へとその情報を要求し、プリンタ202から、それが有するデコードプログラム情報が何であるかを示す情報を応答することによって得ることができる。

【0170】つづいて、ステップS26として転送指令した圧縮映像データを、記録媒体から読み出してメモリ15から出力して、プリンタ202へ転送する。

【0171】プリンタ202では、圧縮映像データを受信すると、すでに記憶されているデコードプログラム情報に基づいて映像データのデコード処理を行い、映像データのプリント処理を開始する。Async転送のためデコードプログラムの転送が終了していないときは、デコードプログラム転送完了を待って、映像データデコード処理を開始する。

【0172】ステップS27では、所望の映像データについて転送が終了すると転送終了に伴う所定の処理を行ない、ステップS28では、他の映像データの転送を行う選択がされたか判定し、他の映像が選択されているときは、ステップS22に戻り映像選択から繰り返す。他の映像が選択されていないときは本フローを終了する。また、映像データ転送モード実行の指示に伴って、随時ステップS21から本フローは繰り返される。

【0173】以上のように、本実施の形態のシステムでは、記録再生装置による映像圧縮方法に応じた伸長方法のデコードプログラム情報が、記録再生装置からプリンタに提供されるため、機器間で転送される映像データは常に圧縮データである。このために、データ量が小さくなり、転送前に予め伸長処理する必要がなくなり、データの転送が迅速に行える。しかもデータの受信側ではデータを格納するためのメモリが、圧縮されていないデータを受信する場合に比べて非常に少なく済む。

【第3の実施の形態】次に第3の実施の形態について説明する。

【0174】第3の実施の形態でも第2の実施の形態と同様、図5に示したような記録再生装置201とプリンタ202とをノードとし、1394シリアルバスケーブルでpeer-to-peer接続したバス構成、ダイレクトプリント可能な構成で実施する。

＜システムの構成＞第3の実施の形態を説明するためのブロック図を図23に示す。ブロック図23の構成は、第2の実施の形態で用いたブロック図6の記録再生装置201に、非圧縮の映像データも転送できる構成とするために、ブロック図2で用いたフレームメモリ13とそのメモリ制御部14を加えた構成である。

【0175】第3の実施の形態では、ROM74からのデコードプログラム情報の転送、及びフレームメモリ15からの圧縮映像データの転送、フレームメモリ13からの非圧縮映像データの転送を、プリンタ202より転送されるデコーダの有無、種類や構成の情報を含んだコマンドデータ（デコーダ情報）をもとにして、システムコントローラ9によって、圧縮映像データのみを転送するべきか、圧縮映像データとデコードプログラム情報を転送するべきか、非圧縮映像データを転送するべきか判断されて各部を制御し、必要に応じたデータ転送を行う。

【0176】詳しく説明すると、あらかじめ転送されたプリンタ内のデコーダ情報より、プリンタ202内メモリ71の一部または全部に記録再生装置201で用いている圧縮方式をデコードするための情報があり、圧縮映像データの復号処理が可能であると判断された場合（ハード的な復号手段でもよい）には、システムコントローラ9はメモリ制御部16を介してメモリ15を制御し、ユーザの指示に応じて圧縮されたままの映像データを読み出し、ISO転送開始する。

【0177】プリンタからのデコーダ情報より、現状で



はデコードプログラムの欠如等により圧縮映像データのデコードはできないが、復号回路系の一部であるメモリ71にデコードプログラム情報を与えてやることでプリンタ内の復号処理回路72が使い、プリンタにおいてデコードが可能であると判断されたときには、ROM読み出し制御部73を制御し、ROM74より必要なデコードプログラム情報をメモリ71にAsync転送した上で、メモリ制御部16を介してメモリ15から圧縮されたままの映像データを読み出し、これを転送するように制御する。

【0178】一方、プリンタからのデコーダ情報よりプリンタ内のメモリ71と復号手段72とを含む復号回路系が存在しない、または利用できないと判断された場合、またはデコード情報を含むコマンドが受信されなかったときには、プリンタにおける圧縮映像データの復号は不可能であるので、メモリ制御部14を介してメモリ13から非圧縮な映像データを読み出し転送するように制御する。

【0179】ブロック図23の各部とその動作は第1の実施の形態または第2の実施の形態で説明したものと同一であるので省略する。

【0180】このように構成することによって、極力圧縮されたままの映像データを転送可能であるので非圧縮映像データの転送より転送効率がよく、圧縮映像データを転送できなくても非圧縮映像データを転送できるので都合が良い。

【0181】次に、第3の実施の形態の動作をフローチャート図にして図25に示し、これを用いて説明する。

【0182】まずステップS31として、ユーザーにより転送先の機器をプリンタと指定されると、指示に基づいた転送設定を行う。これによって、記録再生装置201からはステップS32としてプリンタ202に対して、これから転送を行うことを告げる所定の情報及び転送先機器内に具備するデコーダの有無、種類、構成等の情報を転送するように促す為の情報を含んだコマンドを1394バスを用いてAsync転送する。ステップS32のコマンドを受けて、プリンタ202からはデコーダ情報を含んだ所定の転送確認用コマンドデータが記録再生装置201にAsync転送される。

【0183】ここで、記録再生装置201のシステムコントローラ9では、ステップS33においてデコーダ情報の受信が確認できたか判断し、デコーダ情報が受信されたときはステップS34へ移り、プリンタ202にデコーダ機能が存在しない為、またはデコーダ情報をコマンド送信できない機器であった為等の理由によりデコーダ情報が受信されなかったとき、または、デコード情報を含むコマンドが返送されないか、バス上の転送エラーやAsync転送の遅延などによって所定期間を過ぎてもコマンドAsync転送が受信されなかったときは、記録再生装置201は非圧縮の映像データのみを転送するモードへ移行してステップS40に移る。

【0184】次にステップS34として、デコーダ情報か

らプリンタのデコーダ機能を調べ、記録再生装置201で用いられるすべての圧縮方式に対応可能であると判断されたらステップS35へ、所定のデコードプログラムを転送することによって圧縮映像データのデコードが可能と判断されたらステップS45へ、プリンタ202内に設けられたデコード手段ではデコードプログラムを転送する方法にも対応せず、具備しているデコーダでは対応できず、またはデコードの為の手段自体が存在しない等の理由から転送する映像データのデコードが不可能である時にはステップS40へとすみ、それぞれモード移行する。

【0185】ここで、プリンタ202から転送元である記録再生装置201に転送されたコマンドデータの内、デコーダ情報については、この後圧縮して記録された映像データの転送を行う際圧縮したまま転送するか、または非圧縮に戻してから転送するか、またはデコードプログラムと共に圧縮データを転送するかを選択する判断の材料となるデータであり、かつプリンタ202からの転送モードに関する要求データとしての役割も持つことになる。また、ノード間で所定情報の事前通知がなされていれば、ステップS32に対しての転送確認用コマンドデータを返送するときにデコーダ情報という形でなく、直接映像データ転送に関する、圧縮データの転送指令、非圧縮データの転送指令、デコードプログラム転送指令を意味する要求コマンドとして用いることも可能になる。

【0186】次に、プリンタ202内のデコード手段で、記録再生装置201で施される、如何なる圧縮方式による圧縮映像データをもデコード可能であるときは、圧縮映像データを転送可能なので圧縮映像データを転送するモードとして、ステップS35以下のフローに入る。

【0187】ステップS35として、ユーザーに選択された映像データを、記録媒体に記録されている映像から選択し、記録再生装置201はその読み出し動作を行なう。映像選択動作を行った上で、ステップS36では、ユーザーに所望の映像に対して転送指令を行なわせる。ステップS37では、転送指令された映像データを、圧縮したまま転送するため記録媒体から再生し、フレームメモリ15から出力して、プリンタへISO転送する。プリンタでは所定の動作手順に基づき、映像データのデコード処理が行われ、映像データのプリント処理を開始する。

【0188】ステップS38として所望の映像データについて転送が終了すると、ステップS39として他の映像データの転送を行う選択を行わせ、他の映像が選択されるとステップS35に戻って映像選択から繰り返し、他の映像を選択しないときはここで終了する。

【0189】一方、プリンタ202において、本システムを用いて圧縮映像データを転送してもプリンタ202の構成などからデコードが不可能なときは、常に非圧縮映像データを転送することでプリントする映像データの転送

を行うことができる。このときの非圧縮映像データを転送するモードとしてはステップS 40以下のフローに入る。

【0190】ステップS 40として、ユーザーはプリントしたい映像データを、記録媒体に記録されている映像から選択させる。記録再生装置201は選択された映像データの読み出し動作を行なう。映像選択動作を行った上で、ステップS 41としてユーザーが所望の映像に対して転送指令を行なう。ステップS 42として転送指令した映像データを、伸張回路7でデコードして非圧縮の状態にし、フレームメモリ13から出力して、プリンタへISO転送する。プリンタでは所定の動作手順に基づき、映像データのプリント処理を開始する。

【0191】ステップS 43として、所望の映像データについて転送が終了すると、ステップS 44として他の映像データの転送を行う選択を行い、他の映像を選択するときはステップS 40に戻り映像選択から繰り返し、他の映像を選択しないときはここで終了するものとする。

【0192】次に、プリンタ202が具備するデコーダ手段に所定のデコードプログラムを与えることによって、転送する圧縮映像データのデコードが可能になるときは、デコードプログラムと圧縮映像データを転送するモードとしてステップS 45以下のフローに入る。

【0193】ステップS 45として、ユーザーにプリントしたい映像データを、記録媒体に記録されている映像の中から選択させる。記録再生装置201は選択された映像データの読み出し動作を行なう。映像選択動作を行った上で、ステップS 46としてユーザーに所望の映像に対して転送指令を行なわせる。

【0194】ステップS 47では、転送指令を行った映像データに対して転送先のプリンタ202内でこの映像データをデコードするために必要な、所定のデコードプログラムを転送する必要があるか判断し、必要である時はステップS 48として必要なデコードプログラムをROM 74から読み出しこれをプリンタ202にAsync（またはISO）転送する。プリンタ202では受信したデコードプログラム情報をメモリ71に記憶して、復号処理回路72と共にデコード処理を行なう。

【0195】また、ステップS 47として、あらかじめハードまたはソフト的なデコード手段を具備しているか、または過去に同じデコードプログラムを転送済であって既に今回必要とするデコード情報がメモリ71に記憶されているときなど、デコードプログラムの転送が必要でないと判断されたときはデコードプログラムの転送は行わず、映像データの転送に移る。

【0196】つづいて、ステップS 49として転送指令した映像データを、記録媒体から読み出して圧縮された状態のままメモリ15から出力して、プリンタへISO転送する。プリンタでは所定の動作手順に基づき、既存の、または転送済みのデコードプログラムを用いて転送された

映像データのデコード処理が行われ、映像データのプリント処理を開始する。

【0197】ステップS 50として、所望の映像データについて転送が終了すると、ステップS 51として他の映像データの転送を行う選択を行い、他の映像を選択するときはステップS 45に戻り映像選択から繰り返し、他の映像を選択しないときはこれにてこれで終了するものとする。

【0198】常時、指示された映像データ転送モード実行に伴ってステップS 31にリターンし、本フローは繰り返される。

【0199】以上のようにして、第1の実施の形態のシステムと、第2の実施の形態のシステムとを組み合わせることができる。このシステムでは、デコードプログラム情報を受信してそれにしたがって符号化データを復号する機器と、様々な方式の復号手順を実行する回路を内蔵した機器とに対しては符号化データを送信し、復号する機能を有していない機器に対しては符号化されていないデータを送信する。このため、データ送信による時間が短縮され、また、記憶領域の利用効率が高まる。

【0200】なお、本実施形態では、記録媒体に圧縮記録した映像データを用いて説明しているが、記録した映像に限らず、撮像装置より入力した映像データであって記録処理が行わなれていない圧縮映像データを用いたものであってもよい。

【0201】また、実施の形態における記録再生装置は主として動画及び静止画の映像データに関したものであり、カメラ一体型VTRやデジタルカメラを意識したものであるが、他の記録または再生装置であるDVDやMD、CD、PCなどのデジタル機器であってもよく、扱うデータも映像データに限らず音声データや各種ファイルデータなどであっても構わない。

【0202】

【他の実施形態】なお、本発明は、複数の機器（例えばホストコンピュータ、インタフェイス機器、リーダ、プリンタなど）から構成されるシステムに適用しても、一つの機器からなる装置（例えば、複写機、ファクシミリ装置など）に適用してもよい。

【0203】また、本発明の目的は、前述した実施形態の機能を実現するソフトウェアのプログラムコードを記録した記憶媒体を、システムあるいは装置に供給し、そのシステムあるいは装置のコンピュータ（またはCPUやMPU）が記憶媒体に格納されたプログラムコードを読み出し実行することによっても達成される。

【0204】この場合、記憶媒体から読出されたプログラムコード自体が前述した実施形態の機能を実現することになり、そのプログラムコードを記憶した記憶媒体は本発明を構成することになる。

【0205】プログラムコードを供給するための記憶媒体としては、例えば、フロッピーディスク、ハードディス

ク、光ディスク、光磁気ディスク、CD-ROM、CD-R、磁気テープ、不揮発性のメモ리카ード、ROMなどを用いることができる。

【0206】また、コンピュータが読出したプログラムコードを実行することにより、前述した実施形態の機能が実現されるだけでなく、そのプログラムコードの指示に基づき、コンピュータ上で稼働しているOS（オペレーティングシステム）などが実際の処理の一部または全部を行い、その処理によって前述した実施形態の機能が実現される場合も含まれる。

【0207】さらに、記憶媒体から読出されたプログラムコードが、コンピュータに挿入された機能拡張ボードやコンピュータに接続された機能拡張ユニットに備わるメモリに書込まれた後、そのプログラムコードの指示に基づき、その機能拡張ボードや機能拡張ユニットに備わるCPUなどが実際の処理の一部または全部を行い、その処理によって前述した実施形態の機能が実現される場合も含まれる。

【0208】

【発明の効果】以上説明したように本発明によれば、データ転送を行う場合に、転送先ノードが具備する復号機能に応じて、転送元ノードは符号化データまたは非符号化データを選択して転送するため、ノード間の転送効率が向上する。

【0209】また、転送先ノードで、転送元ノードより転送される符号化データを復号できないときは非符号化データを転送することによって転送先ノードの復号機能に関らずデータ転送することができる。

【0210】また、転送先ノードに復号するためのプログラム情報を転送することで、転送元ノードの符号化方式が如何なるものであっても、転送先ノードでそれを復号することができる。

【0211】このため、符号化データでデータ転送が行われる機会が増大し、データ転送に要する時間の短縮や、受信したデータの記憶に要する容量の縮減ができる。

【0212】

【図面の簡単な説明】

【図1】 第1の実施の形態のネットワーク一例を示した図である。

【図2】 第1の実施の形態を適用した記録再生装置、プリンタ装置、PCのブロック図である。

【図3】 従来例で、デジタルカメラ、PC、プリンタをPCを中心に接続したときの構成を示すブロック図である。

【図4】 本発明における第1の実施の形態の記録再生装置での動作の流れを示すフローチャート。

【図5】 本発明の第2、第3の実施の形態のネットワーク一例を示した図である。

【図6】 第2の実施の形態を適用した記録再生装置と

プリンタ装置のブロック図である。

【図7】 1394シリアルバスを用いて接続されたネットワーク構成の一例を示す図である。

【図8】 1394シリアルバスの構成要素を表す図である。

【図9】 1394シリアルバスのアドレスマップを示す図である。

【図10】 1394シリアルバスケーブルの断面図である。

10 【図11】 DS-Link符号化方式を説明するための図である。

【図12】 1394シリアルバスで各ノードのIDを決定する為のトポロジ設定を説明するための図である。

【図13】 1394シリアルバスでのアービトレーションを説明するための図である。

【図14】 アシクロナス転送の時間的な状態遷移を表す基本的な構成図である。

【図15】 アシクロナス転送のバケットのフォーマットの一例の図である。

20 【図16】 アイソクロナス転送の時間的な状態遷移を表す基本的な構成図である。

【図17】 アイソクロナス転送のバケットのフォーマットの一例の図である。

【図18】 1394シリアルバスで実際のバス上を転送されるバケットの様子を示したバスサイクルの一例の図である。

【図19】 バスリセットからノードIDの決定までの流れを示すフローチャート図である。

30 【図20】 バスリセットにおける親子関係決定の流れを示すフローチャート図である。

【図21】 バスリセットにおける親子関係決定後から、ノードID決定までの流れを示すフローチャート図である。

【図22】 アービトレーションを説明するためのフローチャート図である。

【図23】 第3の実施の形態を適用した記録再生装置とプリンタ装置のブロック図である。

【図24】 第2の実施の形態の動作を示すフローチャートである。

40 【図25】 第3の実施の形態の動作を示すフローチャートである。

【符号の簡単な説明】

4 撮像系

7 圧縮伸長回路

8 記録再生系

9 システムコントローラ

13, 15 メモリ

18, 19, 61 1394インターフェース

21 復号化回路

50 26 プリンタコントローラ

(20)

特開平10-285240

37

38

63 MPU

\*102 プリンタ装置

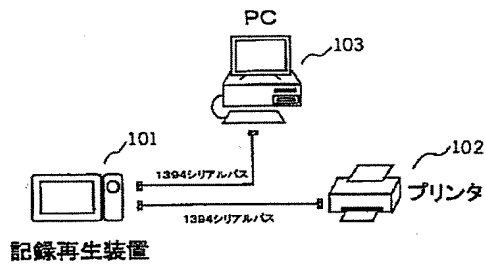
64 復号化回路

103 PC (パーソナルコンピュータ)

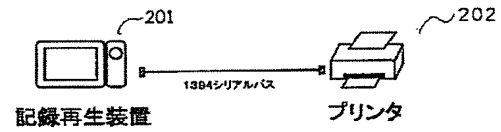
101 記録再生装置

\*

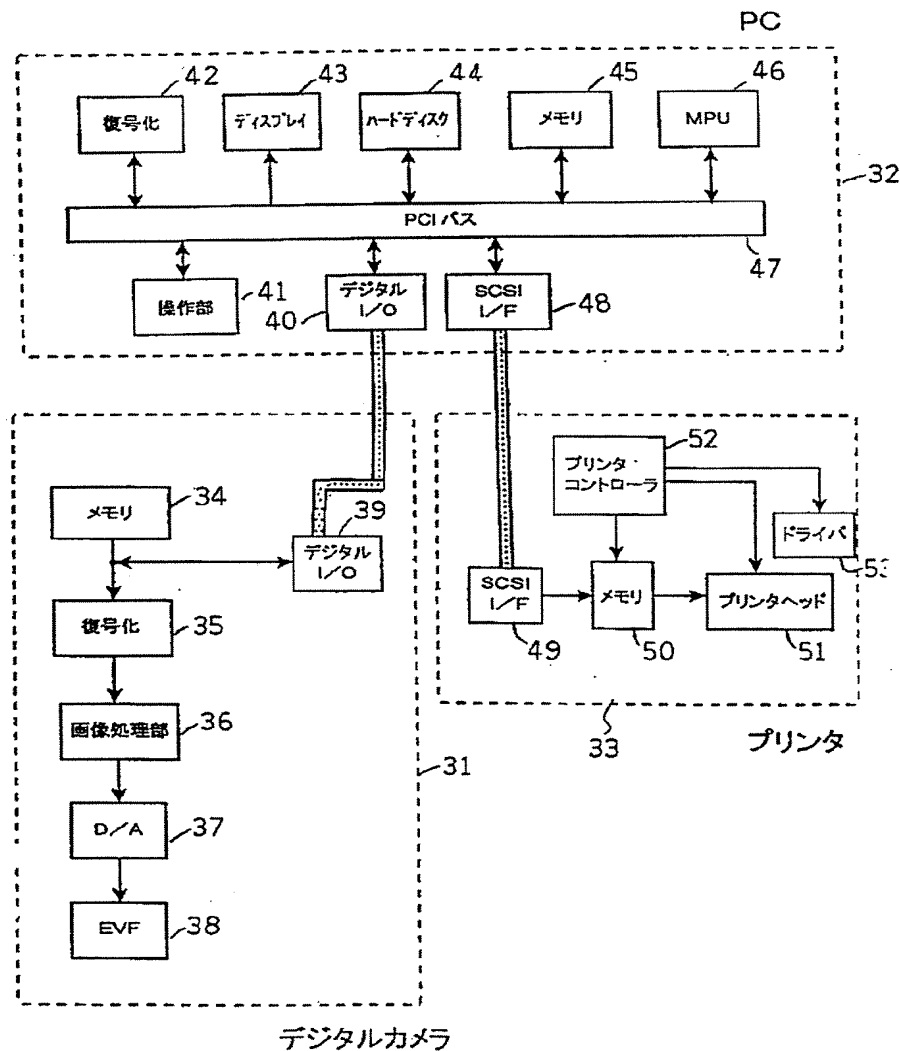
【図1】



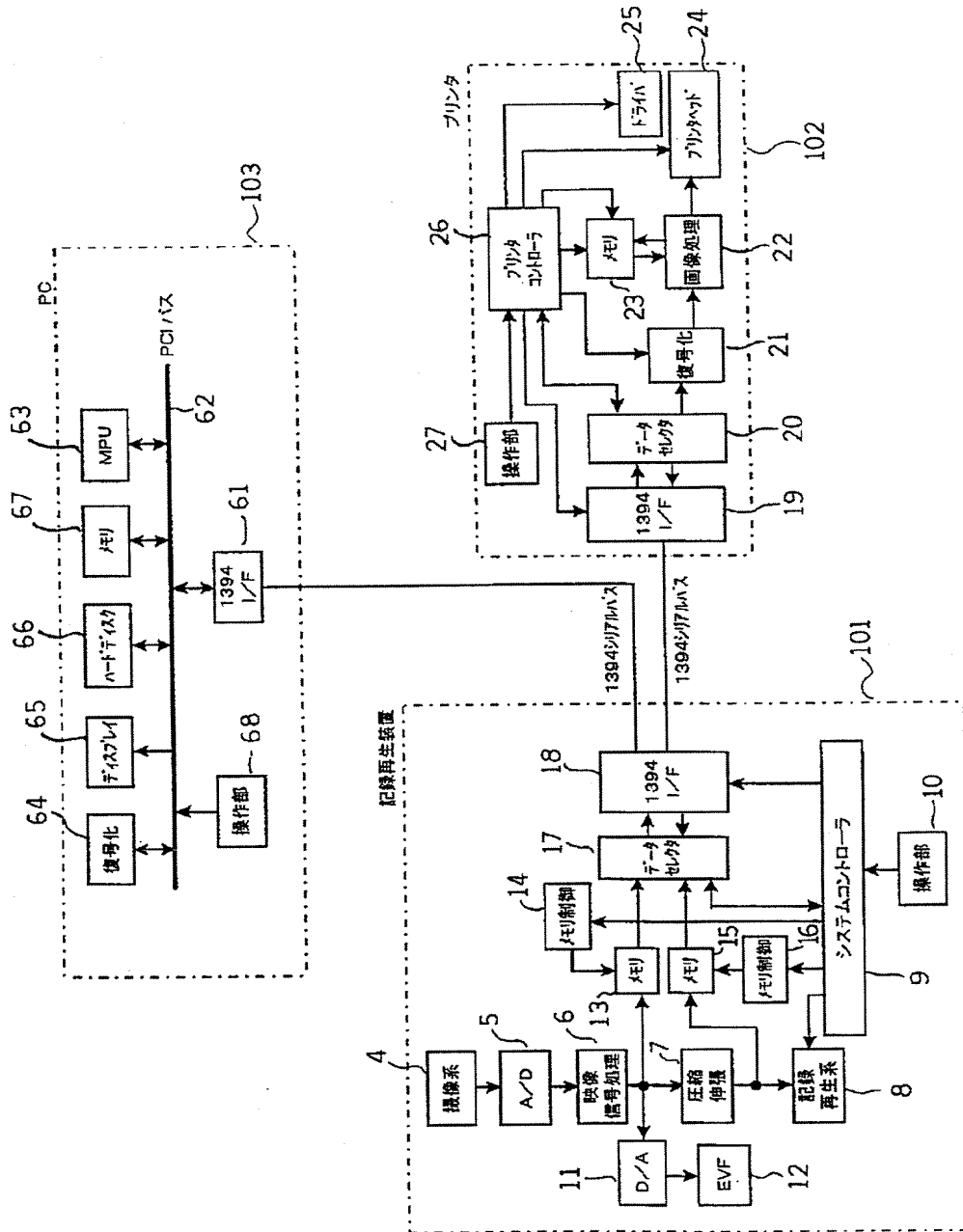
【図5】



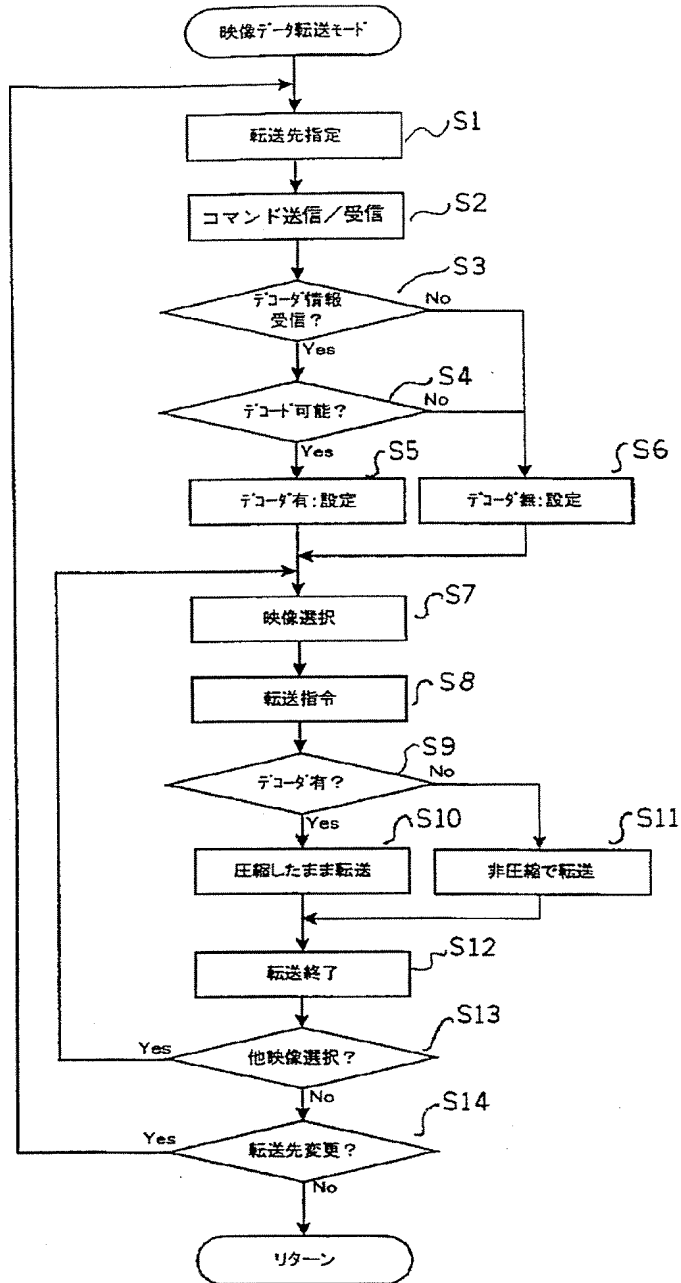
【図3】



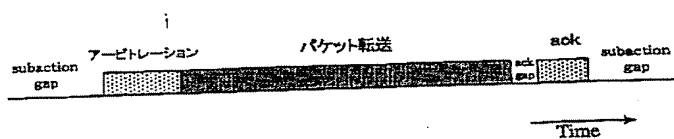
【図2】



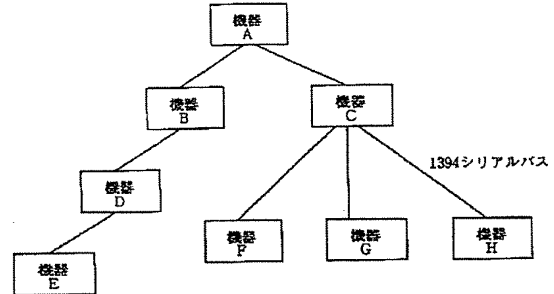
【図4】



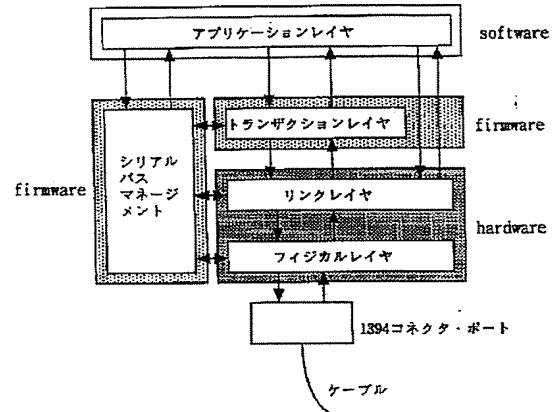
【図14】



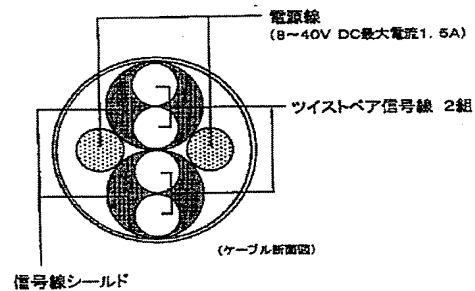
【図7】



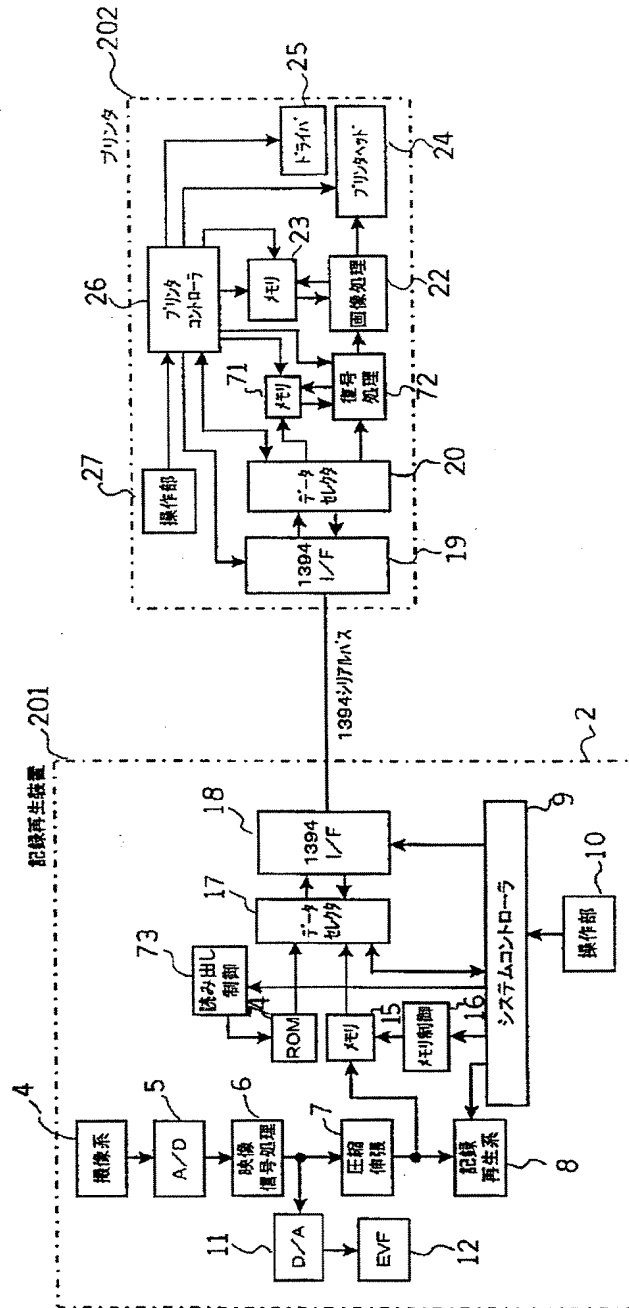
【図8】



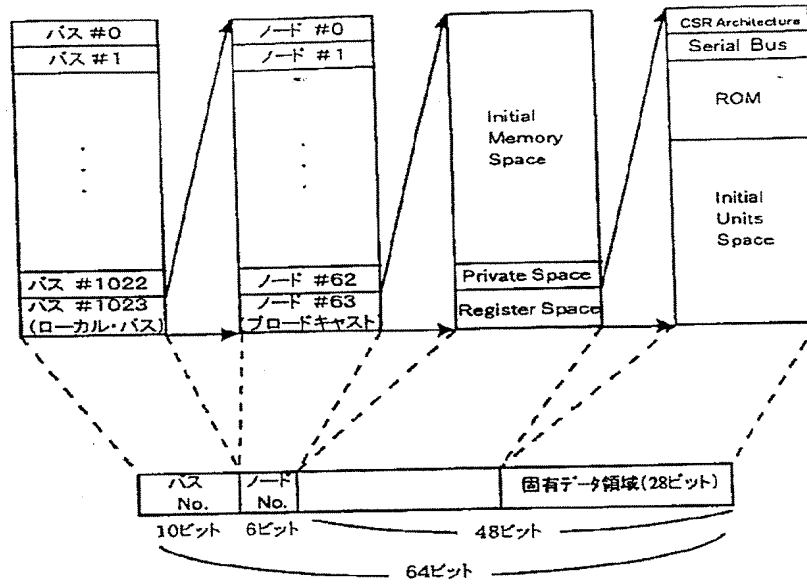
【図10】



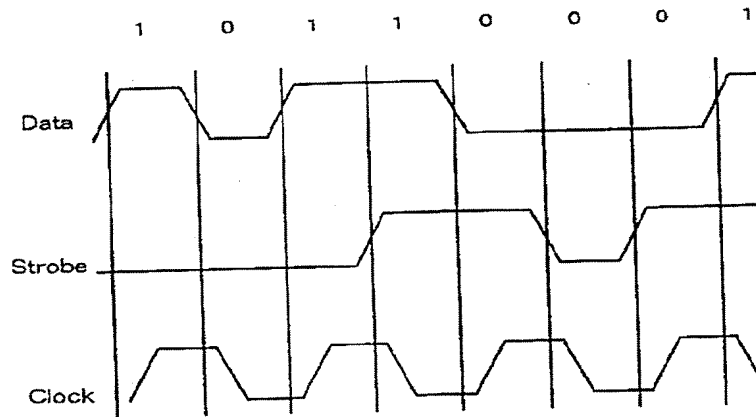
【図6】



【図9】

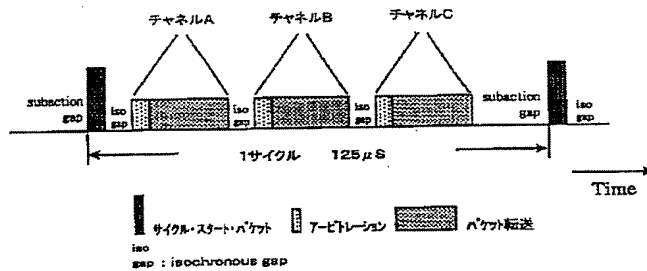


【図11】



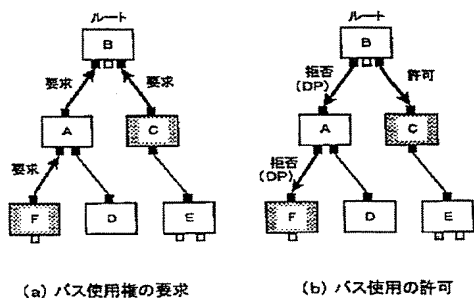
(DataとStrobeの排他的論理和信号)

【図16】

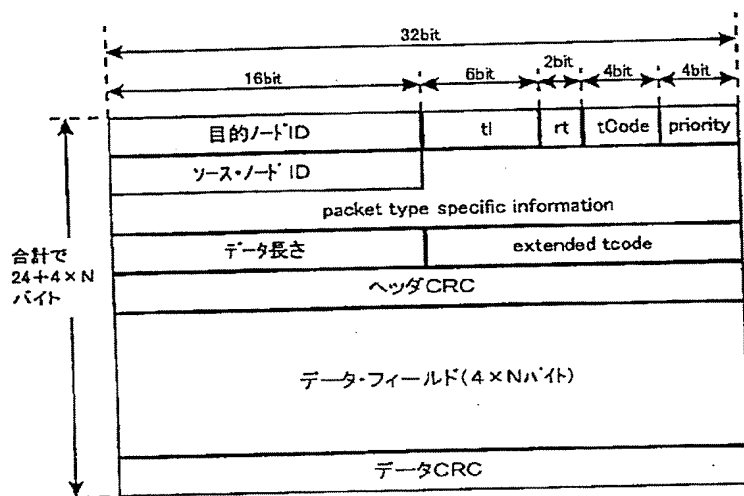




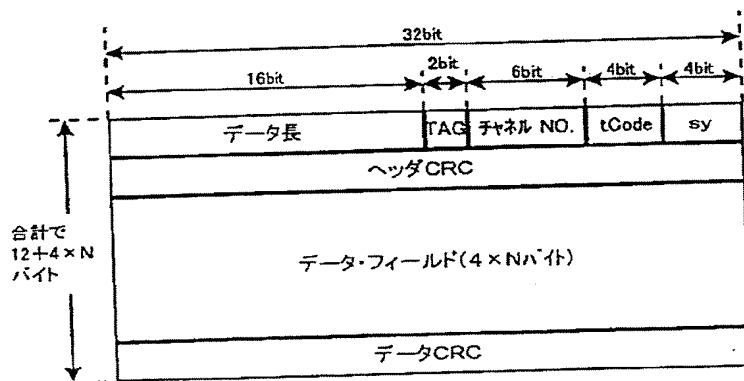
【圖 13】



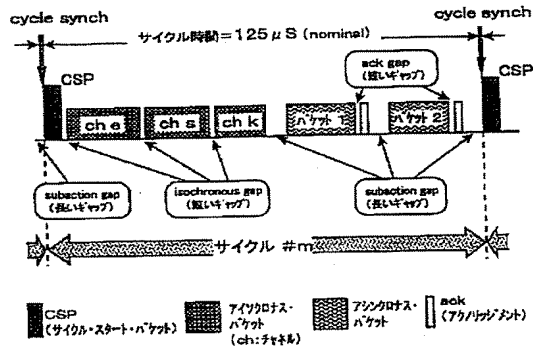
【圖 15】



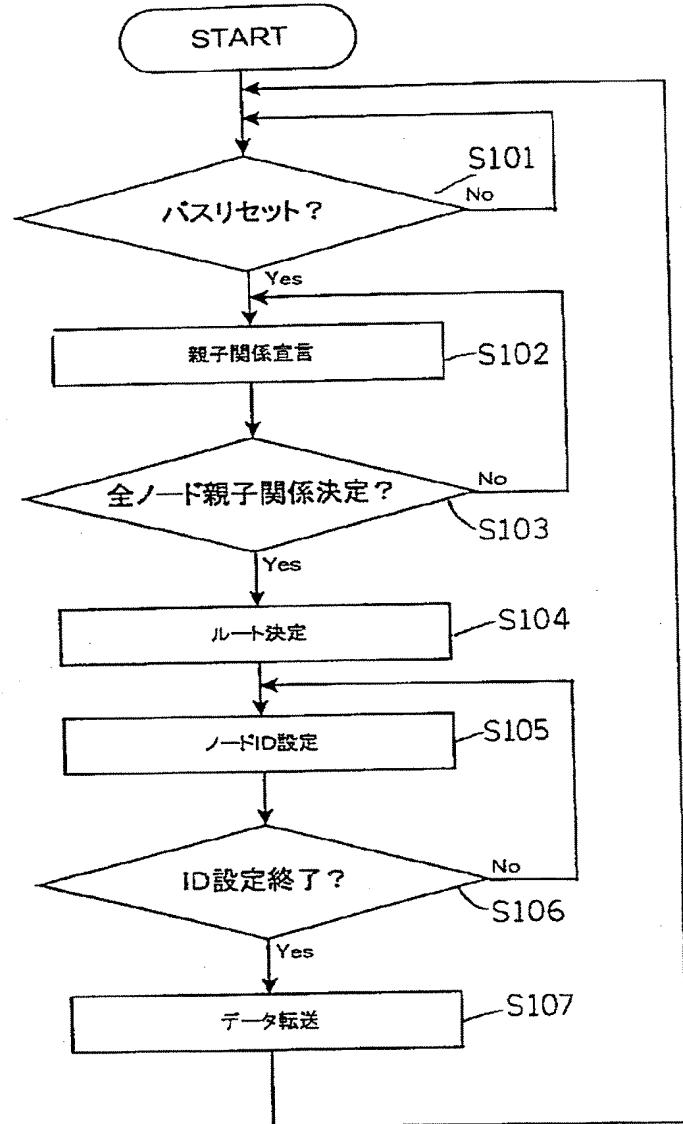
【图 17】



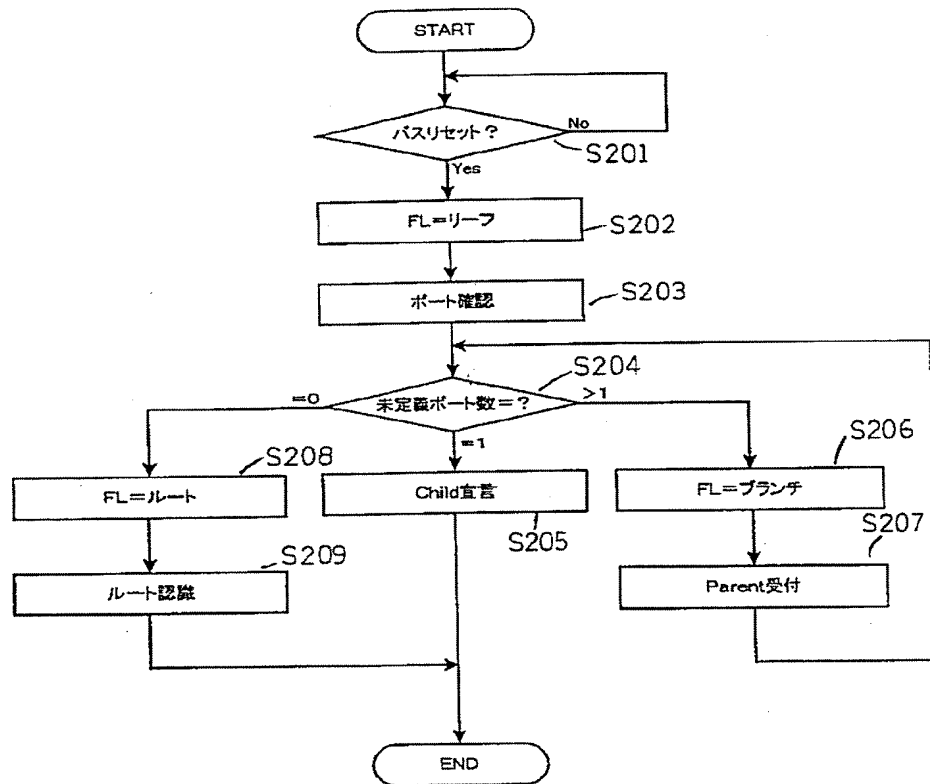
【図18】



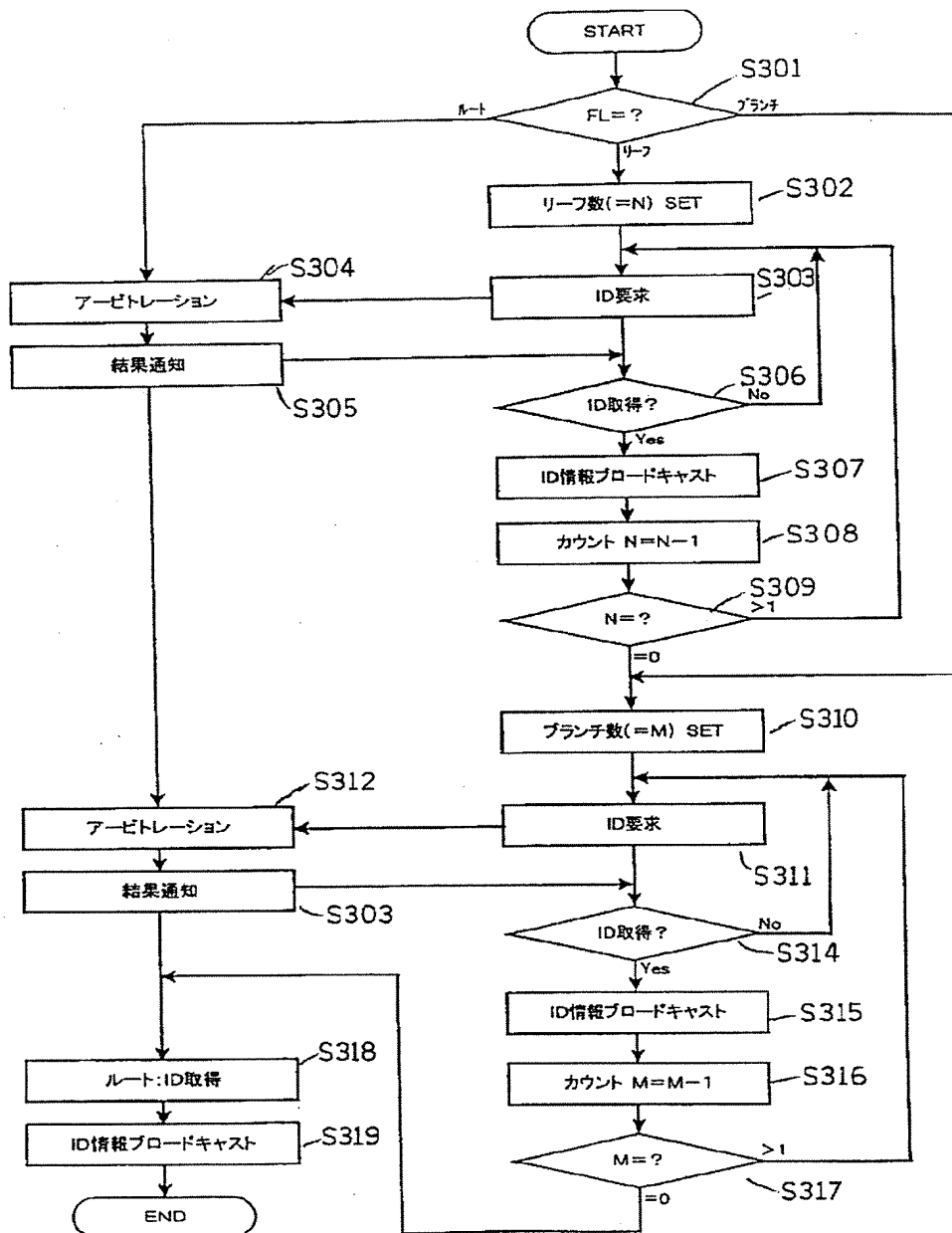
【図19】



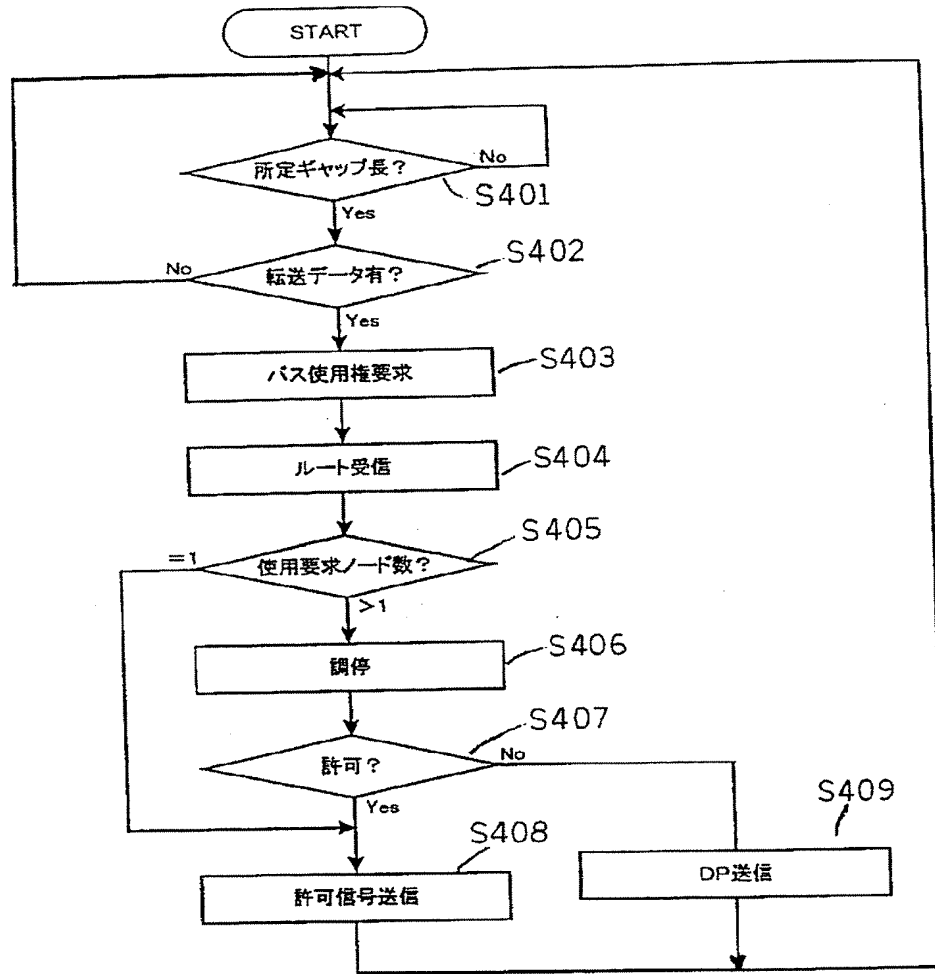
【図20】



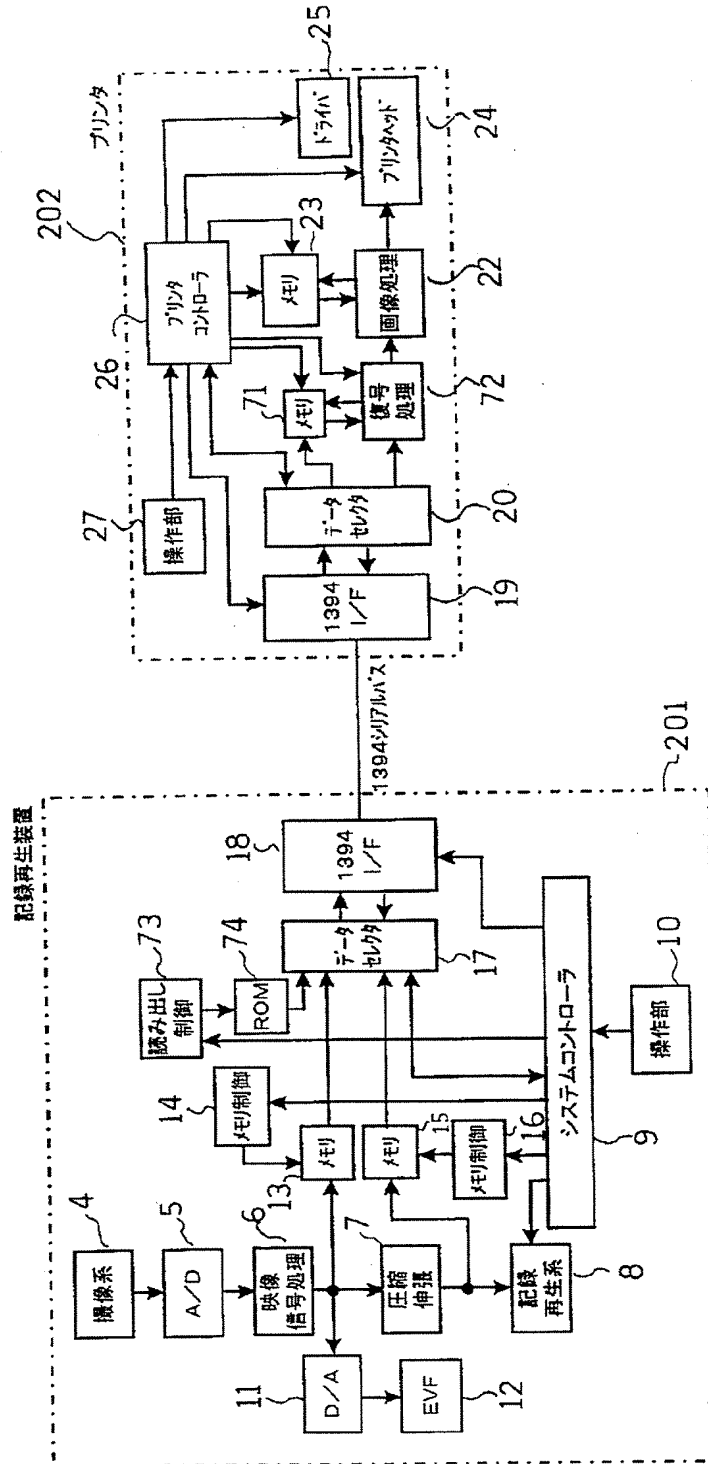
【図21】



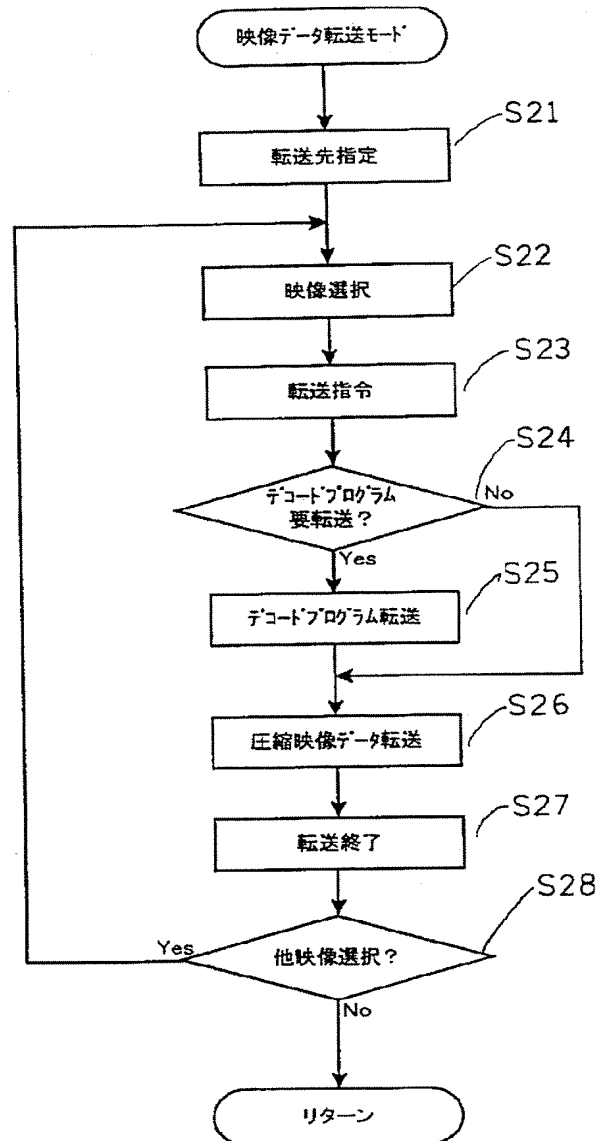
【図22】



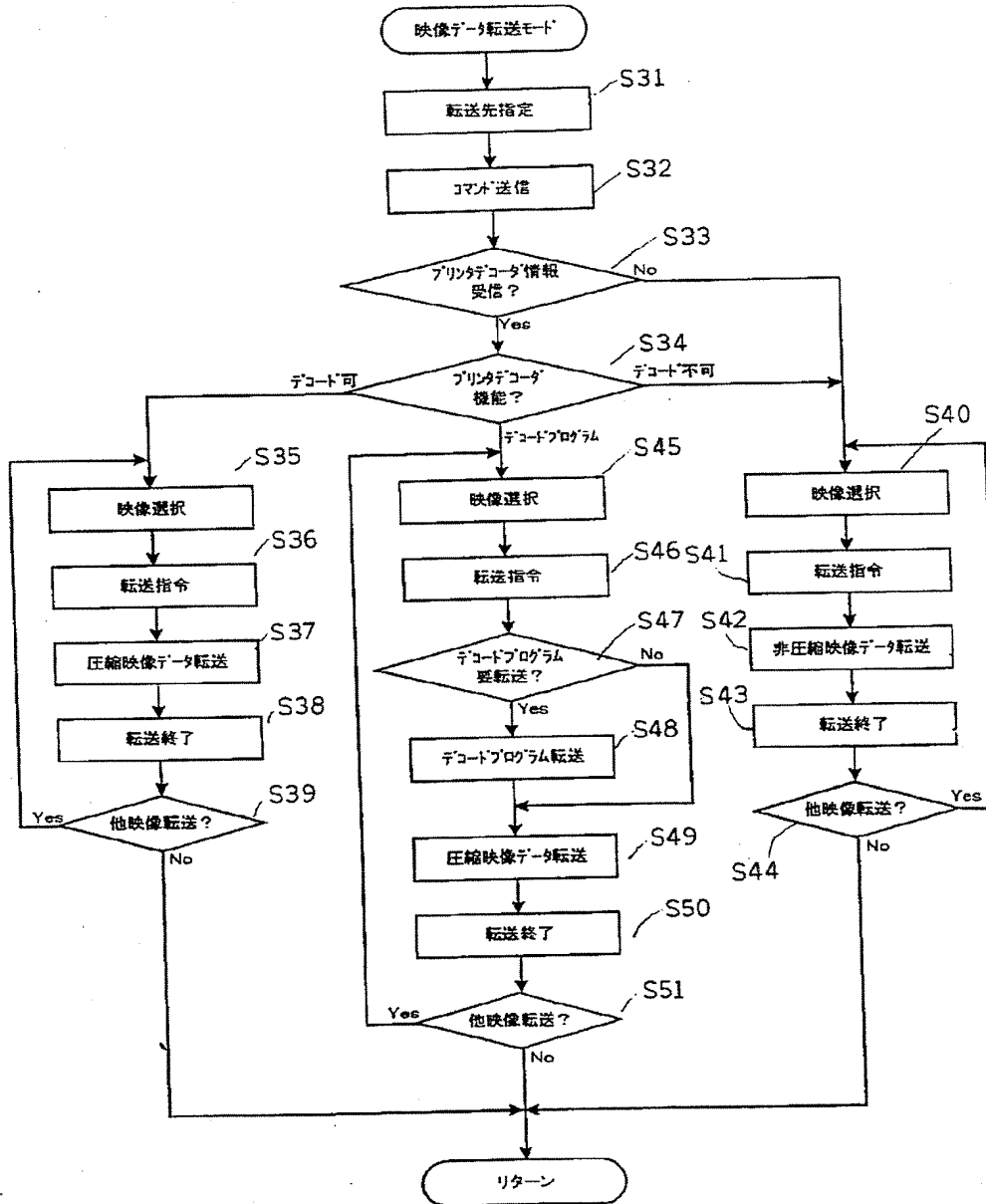
【図23】



【図24】



【図25】





【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載  
 【部門区分】第7部門第3区分  
 【発行日】平成17年3月10日(2005.3.10)

【公開番号】特開平10-285240  
 【公開日】平成10年10月23日(1998.10.23)  
 【出願番号】特願平9-102582  
 【国際特許分類第7版】

H 0 4 L 29/06

G 0 6 F 13/00

【F I】

H 0 4 L 13/00 3 0 5 C

G 0 6 F 13/00 3 5 3 C

【手続補正書】  
 【提出日】平成16年4月5日(2004.4.5)  
 【手続補正1】  
 【補正対象書類名】明細書  
 【補正対象項目名】特許請求の範囲  
 【補正方法】変更  
 【補正の内容】  
 【特許請求の範囲】  
 【請求項1】

所定の方式でデータを符号化する符号化手段と、  
 符号化されたままの状態データを通信する第1のモードと、符号化前のデータ又は符号化後のデータを混在した通信形態で通信する第2のモードとのいずれかによりデータを通信先のノードに送信する、アイソクロナス転送及びアシンクロナス転送とが可能な送信手段と、

前記符号化手段による符号化方式が通信先のノードが備える復号手段に対応する符号化方式である場合には第1のモードで、対応しない場合には第2のモードでデータを通信するように前記送信手段を制御する制御手段と  
 を備えることを特徴とするデータ通信装置。

【請求項2】

前記送信手段は、アイソクロナス転送により前記データを通信する手段であることを特徴とする請求項1に記載のデータ通信装置。

【請求項3】

前記データは画像データであることを特徴とする請求項1に記載のデータ通信装置。

【請求項4】

前記制御手段は、アイソクロナス転送による通信によって前記通信先のノードが前記符号化手段による符号化方式に対応しているかを判定することを特徴とする請求項1に記載のデータ通信装置。

【請求項5】

前記送信手段は、IEEE1394規格に適合した送信を行なう手段であることを特徴とする請求項1に記載のデータ通信装置。

【請求項6】

前記制御手段は、シンクロナス転送による通信による適正な応答がない場合には、前記通信先のノードが前記符号化手段による符号化方式に対応していると判定することを特徴とする請求項4に記載のデータ通信装置。

【請求項7】

前記適正な返答は、所定期間内の返答であることを特徴とする請求項6に記載のデータ通

信装置。

【請求項 8】

前記送信手段は、通信先のノードが復号手段を備えていない場合には、第 2 のモードでデータを送信することを特徴とする請求項 1 に記載のデータ通信装置。

【請求項 9】

通信先のノードから、該ノードが備える復号手段の有無と、復号手段がある場合には、その構成や圧縮方式などの情報を受信する受信手段を更に備え、前記第 1 のモードと第 2 のモードといずれで送信するかは、前記受信手段により受信した情報に基づくことを特徴とする請求項 1 または 2 に記載のデータ通信装置。

【請求項 10】

所定的方式でデータを符号化する符号化手段と、  
該符号化手段により符号化されたデータを復号する復号手順を含むプログラム情報を送信する第 1 送信手段と、  
前記符号化手段により符号化されたデータを送信する、アイソクロナス転送とアシンクロナス転送とが可能な第 2 の送信手段と  
を備えることを特徴とするデータ通信装置。

【請求項 11】

通信先のノードから、該ノードが備える復号手段についての、構成や圧縮方式などを示す情報を受信する受信手段を更に備え、前記第 1 の送信手段は、前記受信手段により受信した情報に基づいてプログラム情報を送信することを特徴とする請求項 10 に記載のデータ通信装置。

【請求項 12】

符号化された映像データを復号してから送信する第 3 の送信手段を更に備え、通信先のノードが、前記符号化手段により符号化されたデータを復号する復号手段を備えている場合には前記第 2 の送信手段により符号化データを送信し、通信先のノードが、プログラム情報を受信すれば前記符号化手段により符号化されたデータを復号できる場合には、前記送信手段によりプログラム情報を送信するとともに前記第 2 の送信手段により符号化データを送信し、通信先のノードが、前記符号化手段により符号化されたデータを復号できない場合には、前記第 3 の送信手段によりデータを送信することを特徴とする請求項 10 に記載のデータ通信装置。

【請求項 13】

映像データを撮影する撮像手段を更に備えることを特徴とする請求項 1 乃至 12 のいずれかに記載のデータ通信装置。